## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2003-030613

(43) Date of publication of application: 31.01.2003

(51)Int.CI.

G06K 19/073 G06K 17/00 G11C 16/02

(21)Application number : 2001-213036

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

13.07.2001

(72)Inventor: TSUNODA MOTOYASU

130NODA MOTOTASI

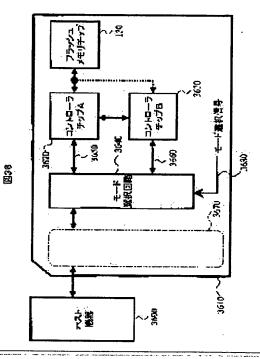
MIZUSHIMA EIGA

KATAYAMA KUNIHIRO

# (54) STORAGE DEVICE AND DATA PROCESSOR PROVIDED WITH THE STORAGE DEVICE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve the handleability of a card type storage device. SOLUTION: The card type storage device 3610 is provided with a plurality of controller chips (3620 and 3630) and provided with a means supporting interface modes corresponding to the respective chips and switching and discriminating the mode by mode selection signals 3680.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

## BEST AVAILABLE COPY

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's

decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

#### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12)公開特許公報 (A)

## (II)特許出願公開番号 特開2003-30613

(P2003-30613A) (43)公開日 平成15年1月31日(2003.1.31)

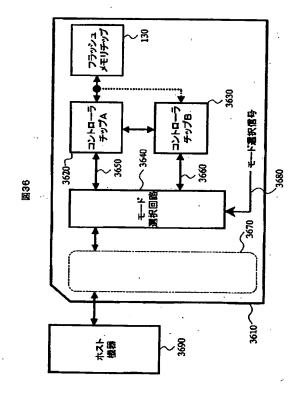
(51) Int. C1. 7 G06K 19/073	識別記号	F I G06K 17/00		テーマコード (参考) S 5B025				
17/00		19/00		P 5B035				
G11C 16/02		G11C 17/00 審査請求		601	P	5B058		
				601	E			
			未請求	請求項	の数 7	OL	(全3	2頁)
(21)出願番号	特願2001-213036(P2001-213036)	(71)出願人	00000510	)8 -		···		
	·		株式会社	:日立製作	作所			
(22)出願日	平成13年7月13日(2001.7.13)		東京都千	代田区社	申田駿河	可台四丁	目6番	地
·		(72)発明者	角田 元	泰				
			神奈川県 式会社日					
		(72)発明者	水島 永		,,,,,	₩ (MI)	クレンレンバ	r j
			神奈川県		年区王	三禅寺109	9番地	株
		ĺ	式会社日					
	-	(74)代理人	10007509					
			弁理士	作田 身	夫			
						-		
						最	終頁に	続く

## (54) 【発明の名称】記憶装置及び記憶装置を備えたデータ処理装置

#### (57)【要約】

【課題】本発明は、カード型記憶装置の使い勝手を向上 することを目的とする。

【解決手段】本発明は、カード型記憶装置3610において、複数のコントローラチップ(3620、3630)を備え、各々のチップに対応したインターフェースモードをサポートし、モードの切り替え及び判別をモード選択信号3680によって行う手段とを備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】ホスト機器と接続される外部端子と、少なくとも2つのインターフェースモードを制御する制御手段と、前記少なくとも2つのインターフェースモードから1つのインターフェースモードを選択する選択手段と、前記選択手段による選択結果に基づき、選択された前記インターフェースモードで前記外部端子を制御する外部端子制御手段とを有することを特徴とする記憶装置。

【請求項2】前記制御手段は、前記少なくとも2つのイ 10 ンターフェースモードのうち、第1のインターフェースモードを制御するコントローラチップと、第2のインターフェースモードを制御するコントローラチップとを有し、前記外部端子制御手段は、前記選択されたインターフェースモードを制御するコントローラチップの外部入出力信号と前記外部端子とを接続する手段とを備えることを特徴とする請求項1記載の記憶装置。

【請求項3】記憶装置に記憶されたデータを用いてデータの処理を行うデータ処理装置において、前記記憶装置を制御する制御手段と、前記記憶装置が挿入されるソケ 20ットと、前記ソケット及び前記制御手段と接続される、インターフェースモードを検出する検出手段と、前記検出手段による検出結果がICカードモードの場合に、前記ソケットと前記制御手段の信号線とを接続する手段とを有することを特徴とするデータ処理装置。

【請求項4】前記ソケットは、前記記憶装置が挿入されたことを検出する第1のスイッチと、前記第1のスイッチによって反応する第2のスイッチを有し、前記第2のスイッチによって前記記憶装置におけるインターフェースモードのサポート状態を検出するサポート検出手段と、前記サポート検出手段の検出結果に基づき、前記記憶装置のインターフェースモードを判定する手段とを有することを特徴とする請求項3記載のデータ処理装置。

【請求項5】ホスト機器が有するスイッチに応答する第3のスイッチを有し、前記第3のスイッチの状態によりインターフェースモードを選択する選択手段と、前記選択手段によって選択されたインターフェースモードで前記外部端子を制御する手段とを有することを特徴とする請求項1記載の記憶装置。

【請求項6】該記憶装置は、カード型記憶装置であって、カード同一辺上の両端に誤挿入防止のための第1の切り込み及び第2の切り込みを有し、前記第1の切り込みによって第1のインターフェースモードを一義的に決定するための手段と、前記第2の切り込みによって第2のインターフェースモードを一義的に決定するための手段とを有することを特徴とする請求項1記載の記憶装置。

【請求項7】カード型記憶装置に記憶されたデータを用 適化を適用することがある。このような最適化を適用すいてデータの処理を行うデータ処理装置において、第4 ると、暗号処理時間が秘密情報の内容に依存して異なのスイッチと、前記第4のスイッチの状態に応じて、第 50 る。そのため処理時間を見ることで秘密情報の内容を推

1のインターフェースモードまたは第2のインターフェースモードを選択する選択手段と、前記選択手段によって選択されたインターフェースモードに基づきデータを処理する手段とを有することを特徴とするデータ処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、セキュリティ機能を有する記憶装置、その記憶装置が挿入可能なホスト機器、及びその記憶装置が挿入されたホスト機器に係り、特に、フラッシュメモリチップ及びコントローラを有するメモリカード、そのメモリカードが挿入可能な装置、並びにそのメモリカードが挿入された端末装置に関する。

[0002]

【従来の技術】ICカードは、プラスチックカード基板 中にIC(集積回路)チップを埋め込んだものであり、 その表面にICチップの外部端子を持つ。ICチップの 外部端子には電源端子、クロック端子、データ入出力端 子などがある。ICチップは、接続装置が外部端子から 電源や駆動クロックを直接供給することによって動作す る。ICカードは、外部端子を通して端末機などの接続 装置との間で電気信号を送受信することにより、接続装 置と情報交換をおこなう。情報交換の結果として、IC カードは計算結果や記憶情報の送出、記憶情報の変更を おこなう。ICカードは、これらの動作仕様に基づい て、機密データ保護や個人認証などのセキュリティ処理 を実行する機能を持つことができる。ICカードは、ク レジット決済やバンキングなど機密情報のセキュリティ が必要とされるシステムにおいて、個人識別のためのユ ーザデバイスとして利用されている。

[0003]

40

【発明が解決しようとする課題】セキュリティシステムにおいて利用されるICカードは、秘密情報を用いて演算を行う際に、その秘密情報あるいはその秘密情報を推定できるような情報をICカードの外部にもらさないように設計される必要がある。すなわち、耐タンパ性を持つことが必要とされる。このようなICカードの外部にもらしてはならない秘密情報を解析する攻撃方法としては、タイミング解析、電力差分解析、故障利用解析などが知られている。

【0004】タイミング解析は、暗号処理時間が秘密情報の内容に依存して異なる場合、その時間差を統計的に解析して秘密情報を推定する攻撃法である。暗号アルゴリズムを実装する際、処理時間の短縮やプログラムサイズの縮小を目的として、秘密情報の内容に依存して不要処理をスキップしたり分岐処理を行ったりするような最適化を適用することがある。このような最適化を適用すると、暗号処理時間が秘密情報の内容に依存して異なる。

定できる可能性がある。

【0005】電力差分解析は、暗号処理の実行中にICカードの電源端子から供給される電力を測定し、そこから消費電力の差分を解析することにより秘密情報を推定する攻撃法である。

【0006】故障利用解析は、ICカードの計算誤りを利用した攻撃法である。ICカードに一過性の故障あるいは他の機能に影響を与えない範囲の限定的な障害を与え、ICカードに攻撃者の望む異常な処理を行わせる。ICカードに高電圧を加えたり、瞬間的にクロック周波 10数や駆動電圧を変動させることにより故意にエラーを発生させた場合、その結果得られる誤った計算結果と正しい計算結果から秘密情報が得られる可能性がある。

【0007】 I Cカードは、実用上、これらの攻撃法に対する対策手段を持たなければならない。

【0008】本発明の目的は、セキュリティを向上した 記憶装置を提供することである。

【0009】また、ICカードはクレジットカードサイズの形状のものが主流であるが、小型の携帯端末で用いる場合は大きく使い勝手が悪い。本発明の他の目的は、20ICカードの使い勝手を向上した記憶装置を提供することにある。

#### [0010]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため、本発明は、データを記憶するための記憶装置において、ホストと通信するための外部端子と、少なくとも2系統のホストインタフェースを制御する手段と、インタフェースを選択する手段と、該選択結果に基づき、選択されたインタフェースを該外部端子に接続する手段とを備える。

【0011】上記、少なくとも2系統のホストインタフェースは、ホストインタフェースを制御する少なくとも2系統のコントローラチップにより制御され、該選択されたホストインタフェースを制御するコントローラチップの外部入出力信号と該外部端子を接続する手段とを備える。

【0012】又は、本発明は、ICカードに記憶されたデータを用いて処理するデータ処理装置において、ICカードを制御する手段と、該記憶装置を挿入するためのソケットと、該ソケットと該制御手段との中間に配置さ 40れ、インターフェースモードを検出する手段と、該検出結果がICカードモードの場合において該ソケットと該制御手段の信号線を接続する手段とを備える。

【0013】上記、該ソケットは、該記憶装置が挿入されたことを検出する第1のスイッチと、第1のスイッチによって反応する第2のスイッチを具備し、第2のスイッチによって該記憶装置におけるインターフェースモードのサポート状態を検出する手段と、該検出結果に基づき、ICカードモードを判定する手段とを備える。

【0014】また、該記憶装置は、該第2のスイッチに 50

よって反応し、インターフェースモードを選択する第3のスイッチを有し、該第3のスイッチの状態によりインタフェースを選択し、選択されたインタフェースを該外部端子に接続する手段とを備える。

【0015】又は、本発明は、データを記憶するためのカード型記憶装置において、カード同一辺上の両端に誤挿入防止のための第1の切り込みと第2の切り込みを具備し、該第1の切り込みによって第1のインタフェースを一義的に決定するための手段と、該第2の切り込みによって第2のインタフェースを一義的に決定するための手段とを備える。また、該カード型記憶装置に記憶されたデータを用いて処理するデータ処理装置において、第4のスイッチを具備し、該記憶装置を挿入した場合において、該第4のスイッチにより、第1のインタフェースまたは第2のインタフェースを選択する手段と、該選択されたインタフェースに基づきデータを処理する手段とを備える。

#### [0016]

【発明の実施の形態】図22は、本発明を適用したMultiMediaCard (MultiMediaCardはInfineonTechnologiesAGの登録商標である。以下、「MMC」と略記する。)の内部構成を簡単に表した図である。MMC110は、MultiMediaCard仕様に準拠するのが好ましい。MMC110は、外部に接続したホスト機器220がMultiMediaCard仕様に準拠したメモリカードコマンドを発行することによって、機密データ保護や個人認証などに必要な暗号演算をおこなうセキュリティ処理機能を持つ。ホスト機器220は、例えば、携切け、携帯情報端末(PDA)、パーソナルコンピュータ、音楽再生(及び録音)装置、カメラ、ビデオカメラ、自動預金預払器、街角端末、決済端末等が該当する。

【0017】MMC110は、MMC外部端子140、 コントローラチップ120、フラッシュメモリチップ1 30、ICカードチップ150を持つ。フラッシュメモ リチップ130は、不揮発性の半導体メモリを記憶媒体 とするメモリチップであり、フラッシュメモリコマンド によりデータの読み書きができる。MMC外部端子14 0は7つの端子から構成され、外部のホスト機器220 と情報交換するために、電源供給端子、クロック入力端 子、コマンド入出力端子、データ入出力端子、グランド 端子を含む。コントローラチップ120は、MMC11 0内部の他の構成要素(MMC外部端子140、フラッ シュメモリチップ130、ICカードチップ150)と 接続されており、これらを制御するマイコンチップであ る。ICカードチップ150は、ICカードのプラスチ ック基板中に埋め込むためのマイコンチップであり、そ の外部端子、電気信号プロトコル、コマンドはISO/ IEC7816規格に準拠している。ICカードチップ

150の外部端子には、電源供給端子、クロック入力端 子、リセット入力端子、I/O入出力端子、グランド端 子がある。コントローラチップ120は、ICカードチ ップ150の外部端子からICカードチップ150にI Cカードコマンドを発行することによって、外部のホス ト機器220から要求されたセキュリティ処理に必要な 演算をおこなう。

【0018】図26は、本発明のICカードチップの内 部構成を示す図である。 I Cカードチップ150は、演 算処理を行うためのCPU(マイコン)158と、デー 10 タ(プログラムを含む。) を記憶するためのROM (Re ad Only Memory) 159 ≥ RAM (Random Access Memo ry) 160 & EEPROM (Electrically ErasablePro grammable ROM) 162と、暗号/復号に間する処理 を行うための暗号コプロセッサ163と、外部とデータ を送受信するためのシリアルインターフェース161と を備え、それらは、バス164によって接続される。そ して、その暗号コプロセッサ163によって、ホスト機 器220からのコマンドに応じて、ICカードチップ1 50自らが、セキュリティ処理を実行することが可能で 20 ある。尚、暗号コプロセッサ163 (ハードウェア) の 替わりに、プログラム(ソフトウェア)に従ってCPU 158がセキュリティ処理を実行してもよい。

【0019】一方、フラッシュメモリチップ130は、 記憶素子を備えるが、マイコンは存在しない。セキュリ ティ処理は、例えば、ICカードチップ150内の記憶 領域にデータが書き込まれるとき、又は、ICカードチ ップ150内の記憶領域からデータが読み出されるとき に実行される。ICカードチップ150のEEPROM 量より小さい。但し、ICカードチップ150のEEP ROMの記憶容量は、フラッシュメモリチップ』30の 記憶容量と同じでもよいし、大きくてもよい。

【0020】ICカードチップ150には、セギュリテ イ評価基準の国際標準であるISO/IEC15/408 の評価・認証機関によって認証済みである製品を利用す る。一般に、セキュリティ処理をおこなう機能を持つ I Cカードを実際の電子決済サービスなどで利用する場 合、そのICカードはISO/IEC15408の評価 ・認証機関による評価と認定を受ける必要がある。 MM 40 Cにセキュリティ処理をおこなう機能を追加することに よってMMC110を実現し、それを実際の電子決済サ ーピスなどで利用する場合、MMC110も同様にIS 〇/IEC15408の評価・認証機関による評価と認 定を受ける必要がある。本発明によれば、MMC110 は、評価・認証機関によって認証済みのICカードチッ プ150を内蔵し、そのICカードチップ150を利用 してセキュリティ処理をおこなう構造を持つことによ り、セキュリティ処理機能を得る。したがって、MMC

イ評価基準を容易に満足することができ、MMCにセキ ュリティ処理機能を追加するための開発期間を短縮する ことができる。

[0021] MMC110 は、MultiMediaC ard仕様に準拠した外部インタフェースを持つのが好 ましい。MMC110は、一種類の外部インタフェース を通じて、標準メモリカードコマンド(フラッシュメモ リチップ130ヘアクセスするためのコマンド) に加え て、セキュリティ処理を実行するコマンドを受け付ける 必要がある。コントローラチップ120は、MMC11 0 が受信したコマンドが標準メモリカードコマンドであ るか、セキュリティ処理を実行するコマンドであるかに よって、アクセスすべきチップを選択し、コマンド処理 を分配する機能を持つ。本発明によれば、標準メモリカ ードコマンドを受信したならば、フラッシュメモリチッ プ130を選択し、これにフラッシュメモリコマンドを 発行してホストデータを読み書きできる。また、セキュ リティ処理を実行するコマンドを受信したならば、IC カードチップ150を選択し、これにICカードコマン ドを発行してセキュリティ処理を実行することができ る。

【0022】 I Cカードチップ150の外部端子は、グ ランド端子を除いて、電源供給端子、クロック入力端 子、リセット入力端子、I/O入出力端子がコントロー ラチップ120に接続されている。

【0023】コントローラチップ120は、電源供給端 子、クロック入力端子を通して、ICカードチップ15 0への電源供給、クロック供給を制御する。本発明によ れば、ホスト機器220からセキュリティ処理を要求さ の記憶容量は、フラッシュメモリチップ130の記憶容 30 れないときには、ICカードチップ150への電源供給 やクロック供給を停止させることができ、MMC110 の電力消費を削減することができる。電源供給されてい ない I Cカードチップ150を、I Cカードコマンドを 受信できる状態にするには、まず、ICカードチップ1 50に電源供給を開始し、リセット処理を施すことが必 要である。コントローラチップ120は、MMC110 がホスト機器220からセキュリティ処理を実行するコ マンドを受信したのを契機に、電源供給端子を通してI Cカードチップ150への電源供給を開始する機能を持 つ。また、コントローラチップ120は、MMC110 がホスト機器220からセキュリティ処理を実行するコ マンドを受信したのを契機に、リセット入力端子を通し てICカードチップ150のリセット処理をおこなう機 能を持つ。本発明によれば、コントローラチップ120 は、セキュリティ処理を実行するコマンドを受信するま でICカードチップ150への電源供給を停止させてお くことができる。したがって、MMC110の電力消費 を削減することができる。

【0024】コントローラチップ120は、ICカード 110はISO/IEC15408に基づくセキュリテ 50 チップ150のクロック入力端子を通してICカードチ

ップ150に供給するクロック信号をMMC110内部で発生し、その周波数、供給開始タイミング、供給停止タイミングを制御する機能を持つ。本発明によれば、MMC外部端子140のクロック入力端子のクロック信号と無関係にすることができるため、ホスト機器220によるタイミング解析、電力差分解析、故障利用解析と呼ばれる攻撃法に対してセキュリティが向上する。

【0025】図21は、フラッシュメモリチップ130 の詳細な内部構成を表した図である。フラッシュメモリ チップ130は、ホストデータ領域2115と管理領域 10 2110とを含む。ホストデータ領域2115は、セク 夕単位に論理アドレスがマッピングされている領域であ り、ホスト機器220が論理アドレスを指定してデータ を読み書きできる領域である。ホストデータ領域211 5は、ユーザファイル領域2130とセキュリティ処理 アプリケーション領域2120とを含む。ユーザファイ ル領域2130は、ユーザが自由にファイルデータを読 み書きできる領域である。セキュリティ処理アプリケー ション領域2120は、ホスト機器220がセキュリテ ィ処理アプリケーションに必要なデータを格納する領域 20 であり、ユーザが不正にアクセスしないように、ホスト 機器220のセキュリティ処理アプリケーションが論理 的にユーザアクセス制限をかける。ここに格納するデー タとしては、ホスト機器220のアプリケーションプロ グラム、そのアプリケーション専用のデータ、セキュリ ティ処理に使用される証明書など(例えば、電子決済ア プリケーションプログラム、電子決済ログ情報、電子決 済サービス証明書など)が可能である。本発明によれ ば、MMC110が、ホスト機器220がセキュリティ 処理をおこなう上で使用するデータをホスト機器220 の代わりに格納するため、ホスト機器220にとって利 便性が向上する。

【0026】一方、管理領域2110は、コントローラ チップ120がICカードチップ150を管理するため の情報を格納する領域である。管理領域2110は、I Cカード制御パラメータ領域2111、ICカード環境 設定情報領域2112、CLK2設定情報領域211 3、セキュリティ処理バッファ領域2114、セキュリ ティ処理ステータス領域2116とを含む。2111~ 2116の領域の詳細な使用法については後述する。 【0027】コントローラチップ120は、フラッシュ メモリチップ130の管理領域2110のセキュリティ 処理バッファ領域2114を、ICカードチップ150 でセキュリティ処理を実行する際のメインメモリまたは パッファメモリとして利用する。ホスト機器220がセ キュリティ処理を実行するコマンドによりMMC110 にアクセスした際に、MMC110がホスト機器220 からICカードチップ150に一度に送信できないほど の大きなサイズのセキュリティ関連データを受信したな らば、コントローラチップ120はフラッシュメモリチ 50 ップ130へのアクセスを選択し、そのデータを十分な容量を持つセキュリティ処理パッファ領域2114に一時的に格納する。ICカードチップ150に一度に送信できないほどのサイズは、ICカードコマンドの許容データサイズ(例えば、255バイト又は256バイト)を超えるサイズである。そして、コントローラチップ120はそれをICカードチップ150に送信できるサイズのデータに分割し、分割データをフラッシュメモリチップ130から読み出し、段階的にICカードチップ150に送信する。つまり、分割されたデータの読み出し、書き込みを繰り返す。本発明によれば、ホスト機器220にとって、大きなサイズのセキュリティ関連データを扱うことができるので、セキュリティ処理の利便性が向上する。

【0028】セキュリティ処理バッファ領域2114を含む管理領域2110は、ホスト機器220が不正にアクセスしてセキュリティ処理を解析することができないように、コントローラチップ120により物理的にホストアクセス制限がかけられている。つまり、管理領域2110はホスト機器220が直接データを読み書きできない。本発明によれば、ホスト機器220がセキュリティ処理バッファ領域2114の内容を自由に読み出したり改ざんすることができないため、セキュリティ処理の信頼性や安全性が向上する。

【0029】図23は、MMC110を利用したセキュリティ処理の一例として、コンテンツ配信のセキュリティ処理を表したものである。コンテンツプロバイダ2310は、MMC110を所有するユーザにコンテンツ2314を販売する業者である。ホスト機器220は、この例では、コンテンツプロバイダ2310とネットワークなどを介して接続することができる端末機である。ユーザはMMC110をホスト機器220に接続してコンテンツ2314を購入する。以下、その手順を説明する。

【0030】まず、ホスト機器220はMMC110に、フラッシュメモリチップ130に格納されたユーザ証明書2321を読み出すコマンドを発行する。MMC110のコントローラチップ120は、フラッシュメモリチップ130のセキュリティ処理アプリケーション領域2120に格納されたユーザ証明書2321を読み出し、それをホスト機器220に送信する。そして、ホスト機器220はそれをコンテンツプロバイダ2310に送信する。コンテンツプロバイダ2310に送信する。コンテンツプロバイダ2310に送信する。コンテンツプロバイダ2310に送信する。コンテンツプロバイダ2310に送信する。コンテンツブロバイダ2310に送信する。コンテンツブロバイダ2310に近日する(2313)。検証が成功したならば、乱数発生器によりセッション鍵を生成し(2312)、それをユーザ証明書2321から抽出したユーザ公開鍵によって暗号化する(2313)。さらに、コンテンツ2314をそのセッション鍵によって暗号化する(2315)。

【0031】コンテンツプロパイダ2310はステップ

2313の結果をホスト機器220に送信する。ホスト 機器220は、ステップ2313の結果をユーザ秘密鍵 2322によって復号するセキュリティ処理を要求する コマンドを、MMC110に発行する。コントローラチ ップ120は、ステップ2313の結果をユーザ秘密鍵 2322によって復号するICカードコマンドを、IC カードチップ150に発行する。 I Cカードチップ15 0は、ユーザ秘密鍵2322によってステップ2313 の結果を復号して、セッション鍵を取得する(232 3)。ホスト機器220は、この復号処理が成功したか 10 を示す情報を出力させるコマンドをMMC110に発行 する。コントローラチップ120は、ICカードチップ 150の出力する復号結果(復号処理が成功したかを示 す I Cカードレスポンス)をもとにしてホスト機器22 0の求める情報を構築する。そして、MMC110はそ の情報をホスト機器220に送信する。

【0032】次に、コンテンツプロバイダ2310は、 ステップ2315の結果を、ホスト機器220に送信す る。ホスト機器220は、ステップ2313の結果をセ ッション鍵 (ステップ2323によって取得した鍵) に 20 よって復号するセキュリティ処理を要求するコマンド を、MMC110に発行する。コントローラチップ12 0は、ステップ2315の結果をセッション鍵によって 復号するICカードコマンドを、ICカードチップ15 0に発行する。ICカードチップ150は、セッション 鍵によってステップ2315の結果を復号して、コンテ ンツ2314を復元する(2324)。コントローラチ ップ120は、このコンテンツ2314をICカードチ ップ150から受信し、フラッシュメモリチップ130 に書きこむ。ホスト機器220は、この復号処理が成功 したかを示す情報を出力させるコマンドをMMC110 に発行する。コントローラチップ120は、ICカード チップ150の出力する復号結果(復号処理が成功した かを示す I Cカードレスポンス) をもとにしてホスト機 器220の求める情報を構築する。そして、MMC11 0はその情報をホスト機器220に送信する。ホスト機 器220が、コンテンツを無事に受信したことをコンテ ンツプロバイダ2310に伝えると、コンテンツプロバ イダ2310はユーザ証明書に記載されたユーザにコン テンツ料金を課金する。

【0033】ユーザは、ホスト機器220でMMC11 0内のフラッシュメモリチップ130に格納されたコン テンツ2314を読み出して利用することができる。ま た、フラッシュメモリチップ130の記憶媒体に大容量 のフラッシュメモリを使用すれば、多くのコンテンツを 購入できる。本発明によれば、コンテンツ配信における セキュリティ処理とコンテンツ蓄積の両方をMMC11 0によって容易に実現できる。コンテンツ料金の決済 を、I、Cカードチップ150を利用して行ってもよい。

Dカード(幅24ミリメートル、長さ32ミリメート ル、厚さ2。1ミリメートルで、9つの外部端子をも ち、フラッシュメモリを搭載した小型メモリカードであ る。) とメモリースティック (メモリースティックはソ 二一株式会社の登録商標である。)に適用したときの簡 単な内部構成図を表したものである。本発明を適用した SDカード2410は、SDカードコントローラチップ 2420、フラッシュメモリチップ2430、SDカー ド外部端子2440、ICカードチップ150とを含 む。本発明を適用したメモリースティック2510は、 メモリースティックコントローラチップ2520、フラ ッシュメモリチップ2530、メモリースティック外部 端子2540、ICカードチップ150とを含む。フラ ッシュメモリチップ2430と2530は、不揮発性の 半導体メモリを記憶媒体とするメモリチップであり、フ ラッシュメモリコマンドによりデータの読み書きができ る。SDカードコントローラチップ2420とメモリー スティックコントローラチップ2520はそれぞれSD カードとメモリースティック内の他の構成要素を制御す るマイコンチップである。

【0035】SDカード外部端子2440は9つの端子 からなり、それらの位置は、端からData2端子24 41、Data3端子2442、Com端子2443、 Vss端子2444、Vdd端子2445、Clock 端子2446、Vss端子2447、Data0端子2 448、Data1端子2449の順で並んでいる。V dd端子2445は電源供給端子、Vss端子2444 と2447はグランド端子、Data0端子2448と Data1端子2449とData2端子2441とD ata3端子2442はデータ入出力端子、Com端子 2443はコマンド入出力端子、Clock端子244 6はクロック入力端子である。SDカード2410は、 外部に接続するSDカードホスト機器2460とのイン タフェース仕様にMMC110と違いがあるものの、M MC外部端子140と非常に類似した外部端子を持ち、 MMC110と同様に外部からコマンドを発行すること により動作する特徴を持つため、本発明を適用すること ができる。

【0036】一方、メモリースティック外部端子254 0は10個の端子からなり、それらの位置は、端からG nd端子2541、BS端子2542、Vcc端子25 43、予約端子Rs vを1つ飛ばしてDIO端子254 4、INS端子2545、予約端子Rsvを1つ飛ばし TSCK端子2546、Vcc端子2547、Gnd端 子2548の順で並んでいる。Vcc端子2543と2 547は電源供給端子、Gnd端子2541と2548 はグランド端子、DIO端子2544はコマンドおよび データ入出力端子、SCK端子2546はクロック入力 端子である。メモリースティック2510は、外部に接 【0034】図24と図25は、それぞれ、本発明をS 50 続するメモリースティックホスト機器2560とのイン

タフェース仕様にMMC110と違いがあるものの、MMC110と同様に外部からコマンドを発行することにより動作する特徴を持つため、本発明を適用することができる。

【0037】図1は、本発明を適用したMMCの詳細な内部構成図を表したものである。また、図2は、図1のMMC110と接続したホスト機器220の構成とその接続状態を表したものである。ホスト機器220は、VCC1電源221、CLK1発振器222、ホストインタフェース223を持つ。

【0038】MMC110は、外部のホスト機器220 と情報交換するためのMMC外部端子140を持つ。M MC外部端子140は、CS端子141、CMD端子1 42、GND1端子143および146、VCC1端子 144、CLK1端子145、DAT端子147の7つ の端子とを含む。MultiMediaCard仕様 は、MMCの動作モードとしてMMCモードとSPIモ ードという2種類を規定しており、動作モードによって MMC外部端子140の使用法は異なる。本実施例では MMCモードでの動作の場合について詳細に説明する。 【0039】VCC1端子144は、VCC1電源22 1と接続されており、ホスト機器220がMMC110 に電力を供給するための電源端子である。GND 1端子 143および146は、VCC1電源221と接続され ており、MMC110の電気的なグランド端子である。 GND1端子143とGND1端子146は、MMC1 10内部で電気的に短絡されている。CS端子141 は、ホストインタフェース223に接続されており、S P I モードの動作において使用される入力端子である。 ホスト機器220が、MMC110にSPIモードでア クセスするときには、CS端子141にLレベルを入力 する。MMCモードの動作では、CS端子141を使用 する必要はない。CMD端子142は、ホストインタフ ェース223に接続されており、ホスト機器220が、 メモリカードインタフェース仕様に準拠したメモリカー ドコマンドをMMC110に送信したり、同仕様に準拠 したメモリカードレスポンスをMMC110から受信す るために使用する入出力端子である。

【0040】DAT端子147は、ホストインタフェース223に接続されており、ホスト機器220が、メモ 40リカードインタフェース仕様に準拠した形式の入力データをMMC110に送信したり、同仕様に準拠した形式の出力データをMMC110から受信するために使用する入出力端子である。CLK1端子145は、CLK1発振器222は接続されており、CLK1発振器222が生成するクロック信号が入力される端子である。ホスト機器220が、CMD端子142を通してメモリカードコマンド、メモリカードレスボンスを送受信したり、DAT端子147を通してホストデータを送受信するときに、CLK1端子145にクロック信号が入力され 50

る。ホストインタフェース223には、CLK1発振器222からクロック信号が供給されており、メモリカードコマンド、メモリカードレスポンス、ホストデータは、CLK1発振器222が生成するクロック信号にビット単位で同期して、ホスト機器220とMMC110との間を転送される。

【0041】MMC110は、コントローラチップ12 0を持つ。コントローラチップ120は、CPU12 1、フラッシュメモリI/F制御回路122、MMCI /F制御回路123、CLK0発振器124、VCC2 生成器125、VCC2制御回路126、CLK2制御 回路127、ICカードI/F制御回路128とを含 む。これらの構成要素121~128は、ホスト機器2 20からVCC1端子144やGND1端子143、1 46を通して供給された電力により動作する。MMCI /F制御回路123は、CS端子141、CMD端子1 42、CLK1端子145、DAT端子147と接続さ れており、MMC110がそれらの端子を通してホスト 機器220と情報交換するためのインタフェースを制御 する論理回路である。CPU121は、MMCI/F制 御回路123と接続されており、MMCI/F制御回路 123を制御する。

【0042】MMCI/F制御回路123がCMD端子 142を通してホスト機器220からメモリカードコマ ンドを受信すると、MMCI/F制御回路123はその コマンドの受信が成功したかどうかの結果をホスト機器 220に伝えるためCMD端子142を通してホスト機 器220にレスポンスを送信する。CPU121は、受 信したメモリカードコマンドを解釈し、コマンド内容に 応じた処理を実行する。また、そのコマンド内容に応じ てホスト機器220とDAT端子147を通してデータ の送受信をおこなう必要がある場合、CPU121は、 MMCI/F制御回路123へのデータの送出、MMC I/F制御回路123からのデータの取得をおこなう。 さらに、CPU121は、MMCI/F制御回路123 とホスト機器220との間のデータ転送手続きも制御す る。例えば、ホスト機器220から受信したデータの処 理中に、ホスト機器220がMMC110への電源供給 を停止することがないように、CPU121はDAT端 子147にLレベルを出力させ、MMC110がビジー 状態であることをホスト機器220に伝える。CLK0 発振器124は、CPU121と接続され、CPU12 1を動作させる駆動クロックを供給する。

【0043】MMC110は、フラッシュメモリチップ130を持つ。フラッシュメモリチップ130は、不揮発性の半導体メモリを記憶媒体とするメモリチップである。フラッシュメモリチップ130は、ホスト機器220からVCC1端子144やGND1端子143、146を通して供給された電力により動作する。フラッシュメモリチップ130は、外部からのフラッシュメモリコ

マンドに従って、入力されたデータを不揮発性の半導体メモリに格納するライト機能、また同メモリに格納されたデータを外部に出力するリード機能を持つ。フラッシュメモリエノ下制御回路122は、フラッシュメモリエノアのコマンドで入出力するデータを転送するための論理回路122を制御し、フラッシュメモリエノア制御回路122を制御し、フラッシュメモリチップ13のにデータのライト機能やリード機能を実行させる。ホスト機器220から受信したデータをフラッシュメモリチップ130に存分でライトしたり、フラッシュメモリチップ130に存納されたデータをホスト機器220に送信する必要があるとき、CPU121は、フラッシュメモリエノ下制御回路122とMMCI/下制御回路123の間のデータ転送を制御する。

【0044】MMC110は、ICカードチップ150を持つ。ICカードチップ150は、ICカードの基板中に埋め込むことを目的として設計されたICチップであり、ICカードの外部端子規格に準拠した8つの外部端子を持つ。このうち6つの端子は、ICカードの外部20端子規格により使用法が割り付けられており、残りの2つは将来のための予備端子である。その6つの端子は、VCC2端子151、RST端子152、CLK2端子153、GND2端子155、VPP端子156、I/O端子157である。

【0045】ICカードチップ150のグランド端子は、MMC外部端子140のGRN1(グランド端子)146に接続される。ICカードチップ150のVCC2端子(電源入力端子)151は、コントローラチップ120のVCC2制御回路126に接続される。ICカードチップ150のRST端子(リセット入力端子)152とI/O端子(データ入出力端子)157は、コントローラチップ120のICカードI/F制御回路128に接続される。ICカードチップ150のCLK2端子(クロック入力端子)153は、コントローラチップ120のCLK2制御回路127に接続される。

【0046】フラッシュメモリチップ130のVCC端子(電源入力端子)は、MMC外部端子140のVCC1144に接続される。フラッシュメモリチップ130のVSS端子(グランド端子)は、MMC外部端子140のGRD1146に接続される。フラッシュメモリチップ130のI/O端子(データ入出力端子)とレディ/ビジー端子とチップイネーブル端子とアウトプットイネーブル端子とライトイネーブル端子とクロック端子とリセット端子とは、コントローラチップ120のフラッシュメモリIF制御回路122に接続される。

【0047】VCC2端子151は、ICカードチップ 150に電力を供給するための電源端子である。VCC 2制御回路126は、MOS-FET素子を用いたスイ ッチ回路によりVCC2端子151への電力の供給開始 50

と供給停止を制御する回路である。VCC2生成器12 5はVCC2端子151に供給する電圧を発生し、それ をVCC2制御回路126に供給する。 ICカードの電 気信号規格はICカードの動作クラスとしてクラスAと クラスBを規定している。VCC2端子151に供給す る標準電圧は、クラスAでは5V、クラスBでは3Vで ある。本発明はICカードチップ150の動作クラスに よらず適用できるが、本実施例ではICカードチップ1 5 0 がクラスBで動作する場合について詳細に説明す る。VPP端子156は、ICカードチップ150がク ラスAで動作する時に、内部の不揮発性メモリにデータ を書き込んだり消去したりするために使用される可変電 圧を供給する端子であり、クラスBで動作する時には使 用しない。GND2端子155は、ICカードチップ1 50の電気的なグランド端子であり、GND1端子14 3、146と短絡されている。VCC2制御回路126 はCPU121と接続され、CPU121はVCC2端 子151への電力供給の開始と停止を制御することがで きる。ICカードチップ150を使用しないときは、C PU121はVCC2端子151への電力供給を停止す ることができる。MMC110は、ICカードチップ1 50への電力供給を停止することにより、それが消費す る電力を節約することができる。ただし、電力供給を停 止すると、 I Cカードチップ150の内部状態は、 I C カードチップ150内部の不揮発性メモリに記憶された データを除いて維持されない。

【0048】CLK2端子153は、ICカードチップ 150にクロック信号を入力する端子である。 CLK 2 制御回路127は、CLK2端子153にクロックを供 給する回路である。CLK2制御回路127は、CLK 0発振器124から供給されたクロック信号をもとにし てCLK2端子153に供給するクロック信号を生成す る。CLK2制御回路127はCPU121と接続され ており、CLK2端子153へのクロックの供給開始と 供給停止をCPU121から制御することができる。 I Cカードチップ150は、自身内部に駆動クロック発振 器をもたない。そのため、CLK2端子153から駆動 クロックを供給することによって動作する。CLK2制 御回路127が、CLK2端子153へのクロック供給 を停止すると、 I Cカードチップ150の動作は停止す るため、ICカードチップ150の消費電力を低下させ ることができる。この時、VCC2端子151への電力 供給が保たれていれば、ICカードチップ150の内部 状態は維持される。ここで、CLK2端子153に供給 するクロック信号の周波数をF2、CLK0発振器12 4から供給されたクロック信号の周波数をF0、PとQ を正の整数とすると、CLK2制御回路127は、F2 = (P/Q) \* F 0 の関係になるようなクロック信号を 作成して、これをCLK2端子153に供給する。Pと Qの値はCPU121により設定できるようになってい

. S

る。Pを大きく設定してF2を大きくすると、ICカードチップ150の内部処理をより高速に駆動できる。Qを大きく設定してF2を小さくすると、ICカードチップ150の内部処理はより低速に駆動され、ICカードチップ150の消費電力を低下させることができる。ICカードチップ150の駆動クロック周波数は、ICカードチップ150が正しく動作できるような許容周波数範囲内に設定される必要がある。そのため、CLK2制御回路127は、F2の値がその許容周波数範囲を外れるようなPとQの値を設定させない特徴を持つ。

【0049】I/O端子157は、ICカードチップ1 50にICカードコマンドを入力したり、ICカードチ ップ150がICカードレスポンスを出力するときに使 用する入出力端子である。 ICカード I/F制御回路 1 28は、I/O端子157と接続されており、I/O端 子157を通してICカードコマンドの信号送信やIC カードレスポンスの信号受信をおこなう回路である。 I CカードI/F制御回路128はCPU121に接続さ れており、CPU121は、ICカードI/F制御回路 128による I Cカードコマンドや I Cカードレスポン 20 スの送受信の手続きを制御したり、送信すべきICカー ドコマンドデータをICカードI/F制御回路128に 設定したり、受信したICカードレスポンスをICカー ドI/F制御回路128から取得する。ICカードI/ F制御回路128にはCLK2制御回路127からクロ ックが供給されており、ICカードコマンドやICカー ドレスポンスは、CLK2端子153に供給するクロッ ク信号にピット単位で同期して、I/O端子157を通 して送受信される。また、RST端子152は、ICカ ードチップ150をリセットするときにリセット信号を 30 入力する端子である。 I Cカード I / F制御回路 128 は、RST端子152と接続されており、CPU121 の指示によりICカードチップ150にリセット信号を 送ることができる。

【0050】 I Cカードチップ150は、 I Cカードの 電気信号規格やコマンド規格に基づいて情報交換をおこ なう。 I Cカードチップ150へのアクセスパターンは 4種類であり、図3~図6を用いて各パターンを説明す る。図3は、CPU121の指示によりICカードチッ プ150が非活性状態(電源が遮断されている状態)か 40 ら起動して内部状態を初期化するプロセス(以下、コー ルドリセットと呼ぶ)において、ICカードチップ15 0の外部端子の信号波形をシンプルに表したものであ る。図4は、CPU121の指示によりICカードチッ ブ150が活性状態(電源が供給されている状態)で内 部状態を初期化するプロセス(以下、ウォームリセット) と呼ぶ)において、ICカードチップ150の外部端子 の信号波形をシンプルに表したものである。図5は、C PU121の指示によりICカードチップ150にIC カードコマンドを送信しICカードチップ150から 1 50

Cカードレスポンスを受信するプロセスにおいて、ICカードチップ150の外部端子の信号波形をシンプルに表したものである。図6は、CPU121の指示によりICカードチップ150を非活性状態にするプロセスにおいて、ICカードチップ150の外部端子の信号波形をシンプルに表したものである。図3~図6において、時間の方向は左から右にとっており、上の行から下の行に向かってVCC2端子151、RST端子152、CLK2端子153、I/O端子157で観測される信号を表す。また、破線はそれぞれの信号の基準(Lレベル)を表す。

【0051】図3を参照して、ICカードチップ150 のコールドリセット操作を説明する。まず、ICカード I/F制御回路128はRST端子152をLレベルに する(301)。次に、VCC2制御回路126はVC C2端子への電源供給を開始する(302)。次に、C LK2制御回路127はCLK2端子153へのクロッ ク信号の供給を開始する(303)。次に、ICカード I/F制御回路128はI/O端子157を状態Z (プ ルアップされた状態)にする(304)。次に、ICカ ードI/F制御回路128はRST端子152をHレベ ルにする(305)。次に、ICカードI/F制御回路 128は1/0端子157から出力されるリセット応答 の受信を開始する(306)。リセット応答の受信が終 了したら、CLK2制御回路127はCLK2端子15 3へのクロック信号の供給を停止する(307)。これ で、コールドリセットの操作が完了する。なお、ステッ プ307は消費電力を低下させるための工夫であり、省 略してもよい。

【0052】図4を参照して、ICカードチップ150 のウォームリセット操作を説明する。まず、CLK2制 御回路127はCLK2端子153へのクロック信号の 供給を開始する(401)。次に、ICカードI/F制 御回路128はRST端子152をLレベルにする(4 02)。次に、ICカードI/F制御回路128はI/ 〇端子157を状態 Z にする (403)。 次に、 I Cカ ードI/F制御回路128はRST端子152をHレベ ルにする(404)。次に、ICカードI/F制御回路 128はI/O端子157から出力されるリセット応答 の受信を開始する(405)。リセット応答の受信が終 了したら、CLK2制御回路127はCLK2端子15 3へのクロック信号の供給を停止する(406)。これ で、ウォームリセットの操作が完了する。なお、ステッ ブ406は消費電力を低下させるための工夫であり、省 略してもよい。

【0053】図5を参照して、ICカードチップ150 にICカードコマンドを送信しICカードチップ150 からICカードレスポンスを受信する操作を説明する。まず、CLK2制御回路127はCLK2端子153へのクロック信号の供給を開始する(501)。なお、ク

ロックがすでに供給されている場合、ステップ501は不要である。次に、ICカードI/F制御回路128はI/O端子157にコマンドデータの送信を開始する(502)。コマンドデータの送信が終了したら、ICカードI/F制御回路128はI/O端子157を状態Zにする(503)。次に、ICカードI/F制御回路128はI/O端子157から出力されるレスポンスデータの受信を開始する(504)。レスポンスデータの受信が終了したら、CLK2制御回路127はCLK2端子153へのクロック信号の供給を停止する(505)。これで、ICカードコマンド送信とICカードレスポンス受信の操作が完了する。なお、ステップ505は、消費電力を低下させるための工夫であり、省略してもよい

【0054】図6を参照して、ICカードチップ150を非活性化する操作を説明する。まず、CLK2制御回路127はCLK2端子153をLレベルにする(601)。次に、ICカードI/F制御回路128はRST端子152をLレベルにする(602)。次に、ICカードI/F制御回路128はI/O端子157をLレベ20ルにする(603)。最後に、VCC2制御回路126はVCC2端子への電源供給を停止する(604)。これで、非活性化の操作が完了する。

【0055】 I Cカードチップ150は、機密データ保 護や個人認証などに必要な暗号演算をおこなうセキュリ ティ処理機能を持つ。 I Cカードチップ150は、CP U121との間でICカードコマンドやICカードレス ポンスの送受信することにより情報交換をおこない、そ の結果として、計算の結果や記憶されている情報の送 出、記憶されている情報の変更などをおこなう。CPU 30 121は、ICカードチップ150を利用してセキュリ ティ処理を実行することができる。MMC110がホス ト機器220から特定のメモリカードコマンドを受信す ると、CPU121はそれを契機として、VCC2制御 回路126を通してICカードチップ150への電源供 給を制御したり、またはCLK2制御回路127を通し てICカードチップ150へのクロック供給を制御した り、またはICカードI/F制御回路128を通してI Cカードチップ150にICカードコマンドを送信す る。これにより、CPU121は、ICカードチップ1 40 50を利用して、ホスト機器220が要求するセキュリ ティ処理を実行する。CPU121は、特定のメモリカ ードコマンドの受信を契機に、ICカードチップ150 に対する電源供給制御、クロック供給制御、ICカード コマンド送信、ICカードレスポンス受信を複数組み合 わせて操作することによって、セキュリティ処理を実行 してもよい。また、CPU121は、ホスト機器220 がMMC110へ電源供給を開始したのを契機として、 セキュリティ処理を実行してもよい。セキュリティ処理 の結果は、ICカードチップ150が出力するICカー 50

ドレスポンスをベースにして構成され、MMC110内に保持される。MMC110がホスト機器220から特定のメモリカードコマンドを受信すると、CPU121はそれを契機として、セキュリティ処理の結果をホスト機器220に送信する。

【0056】図7は、ホスト機器220がMMC110 にアクセスするときのフローチャートを表したものであ る。まず、ホスト機器220はMMC110を活性化す るためにVCC1端子144に電源供給を開始する(7 01)。これを契機として、MMC110は、第1次I Cカード初期化処理を実行する(702)。第1次IC カード初期化処理の詳細は後述する。次に、ホスト機器 220はMMC110を初期化するためにCMD端子1 42を通してMMC110の初期化コマンドを送信する (703)。この初期化コマンドはMultiMedi a Card仕様に準拠したものであり、複数種類ある。 ホスト機器220は、MMC110を初期化するため に、複数の初期化コマンドを送信する場合がある。MM C110が初期化コマンドを受信すると、MMC110 はそれを処理する(704)。これを契機として、MM C110は、第2次ICカード初期化処理を実行する (705)。第2次ICカード初期化処理の詳細は後述 する。ホスト機器220は、MMC110の初期化コマ ンドに対するメモリカードレスポンスを、CMD端子1 42を通して受信し、そのメモリカードレスポンスの内 容からMMC110の初期化が完了したかを判定する。 未完了ならば、再び初期化コマンドの送信をおこなう (703)。MMC110の初期化が完了したならば、 ホスト機器220は、MultiMediaCard仕 様に準拠した標準メモリカードコマンド (フラッシュメ モリチップ130ヘアクセスするためのコマンド)や、 上に述べたセキュリティ処理に関連した特定のメモリカ ードコマンド (ICカードチップ150ヘアクセスする ためのコマンド)の送信を待機する状態に移る(70 7)。この待機状態では、ホスト機器220は標準メモ リカードコマンドを送信することができる (708)。 MMC110が標準メモリカードコマンドを受信した ら、MMC110はそれを処理する(709)。処理が 完了したら、ホスト機器220は、再び待機状態にもど る(7.07)。

【0057】この待機状態では、ホスト機器220はセキュリティ処理要求ライトコマンドを送信することもできる(710)。セキュリティ処理要求ライトコマンドとは、上に述べたセキュリティ処理に関連した特定のメモリカードコマンドの1種であり、MMC110にセキュリティ処理を実行させるために処理要求を送信するメモリカードコマンドである。MMC110がセキュリティ処理要求ライトコマンドを受信したら、CPU121は、要求されたセキュリティ処理の内容を解釈し、セキュリティ処理をICカードコマンドの形式で記述する

(711)。即ち、CPU121は、予め定められたル ールに従って、ホスト機器230からの標準メモリカー ドコマンドを、ICカードチップ150が解釈可能な特 定のメモリカードコマンドへ変換する。そして、その結 果として得られたICカードコマンドをICカードチッ プ150に発行するなどして、要求されたセキュリティ 処理を実行する(712)。処理が完了したら、ホスト 機器220は、再び待機状態にもどる(707)。この 待機状態では、ホスト機器220はセキュリティ処理結 果リードコマンドを送信することもできる(713)。 セキュリティ処理結果リードコマンドとは、上に述べた セキュリティ処理に関連した特定のメモリカードコマン ドの1種であり、MMC110によるセキュリティ処理 の実行結果を知るために処理結果を受信するメモリカー ドコマンドである。MMC110がセキュリティ処理結 果リードコマンドを受信したら、CPU121は、IC カードチップ150から受信したICカードレスポンス をベースに、ホスト機器220に送信すべきセキュリテ イ処理結果を構築する(714)。そして、ホスト機器 220は、MMC110からセキュリティ処理結果を受 20 信する。受信が完了したら、ホスト機器220は、再び 待機状態にもどる(707)。なお、ステップ714 は、ステップ712の中でおこなってもよい。

【0058】図7において、ステップ702およびステ ップ705で実行する第1次ICカード初期化処理およ び第2次ICカード初期化処理は、MMC110内でセ キュリティ処理を実行するのに備えて、CPU121が ICカードチップ150に対してアクセスする処理であ る。具体的には、ICカードチップ150の活性化や非 活性化、ICカードチップ150のリセット、ICカー ドチップ150の環境設定を行う。環境設定とは、セキ ュリティ処理を実行するために必要な情報 (例えば、使 用可能な暗号アルゴリズムの情報、暗号計算に使用する 秘密鍵や公開鍵に関する情報、個人認証に使用する認証 データに関する情報など)をICカードチップ150か ら読み出したり、あるいは I Cカードチップ150に書 き込んだりすることを意味する。ICカードチップ15 0の環境設定は、ICカードチップ150にICカード コマンドをN個(Nは正の整数)発行することによって おこなう。例えば、セッション鍵が3個必要ならば、I Cカードコマンドを3回発行し、セッション鍵が2個必 要ならば、ICカードコマンドを2回発行する。N個の ICカードコマンドは、互いに相違するものであっても よいし、同一のものであってもよい。Nの値は固定され たものではなく、状況によってさまざまな値となる。以 下、環境設定で発行するICカードコマンドを、設定コ マンドと呼ぶ。また、この環境設定に基づいてセキュリ ティ処理を実行するICカードコマンドを、以下、セキ ュリティコマンドと呼ぶ。セキュリティコマンドの例と しては、デジタル署名の計算、デジタル署名の検証、メ 50 ッセージの暗号化、暗号化メッセージの復号、パスワードによる認証などをおこなうコマンドがある。

【0059】CPU121は、ICカードチップ150の環境設定の内容を自由に変更することができる。CPU121は、セキュリティ処理の内容や結果に応じてこれを変更してもよいし、ホスト機器からのメモリカードコマンドの受信を契機としてこれを変更してもよい。また、CPU121は、環境設定の内容を示した情報をフラッシュメモリチップ130からその情報をリードして使用することもできる。この情報は、図21においてICカード環境設定情報2112として示されている。これにより、MMC110が非活性化されてもその情報を保持することができ、MMC110が活性化されるたびにあらためて設定する手間を省くことができる。

【0060】第1次ICカード初期化処理および第2次ICカード初期化処理は、ICカード制御パラメータA、B、Cに設定された値に基づいておこなわれる。また、CPU121は、ステップ712で実行するセキュリティ処理において、ICカード制御パラメータDに設定された値に基づいてICカードチップ150の活性化や非活性化を制御する。

【0061】図8は、ICカード制御パラメータの種類 と設定値、それに対応した処理の内容を表している。ま ず、パラメータAは、MMC110に電源が供給された ときに実行される第1次 I Cカード初期化処理に関する パラメータである。A=0のときは、CPU121はI Cカードチップ150にアクセスしない。A=1のときは、CPU121はICカードチップ150をコールド リセットする。A=2のときは、CPU121はICカ ードチップ150をコールドリセットした後でICカー ドチップ150の環境設定をおこなう。A=3のとき は、CPU121はICカードチップ150をコールド リセットした後でICカードチップ150の環境設定を おこない、最後にICカードチップ150を非活性化す る。A=0またはA=3のときは、第1次I Cカード初 期化処理のあとICカードチップ150が非活性状態と なる。A=1またはA=2のときは、第1次ICカード 初期化処理のあと I Cカードチップ 1 5 0 は活性状態と 40 なる。

【0062】次に、パラメータBとCは、MMC110がMMC初期化コマンドを処理したときに実行される第2次ICカード初期化処理に関するパラメータである。B=0のときは、CPU121はICカードチップ150にアクセスしない。B=1かつC=1のときは、CPU121はICカードチップ150をリセット(コールドリセットまたはウォームリセット)する。B=1かつC=2のときは、CPU121はICカードチップ150の環境設定をおこなう。B=1かつC=3のときは、CPU12

1はICカードチップ150をリセットした後でICカ ードチップ150の環境設定をおこない、最後にICカ ードチップ150を非活性化する。B=2かつC=2の ときは、CPU121はICカードチップ150の環境 設定をおこなう。B=2かつC=3のときは、CPU121はICカードチップ150の環境設定をおこなった 後にICカードチップ150を非活性化する。B=3の ときは、ICカードチップ150が活性状態ならば、C PU121はICカードチップ150を非活性化する。 最後に、パラメータDは、ホスト機器220から要求さ れたセキュリティ処理を実行したあとに、ICカードチ ップ150を非活性化するか否かを示すパラメータであ る。D=0のときは、セキュリティ処理の実行後に、C PU121はICカードチップ150を非活性化せず、 活性状態に保つ。D=1のときは、セキュリティ処理の 実行後に、CPU121はICカードチップ150を非 活性化する。

【0063】CPU121は、ICカード制御パラメータA、B、C、Dの設定値を変更することができる。CPU121は、セキュリティ処理の内容や結果に応じて20これらの設定値を変更してもよいし、ホスト機器からのメモリカードコマンドの受信を契機としてこれらの設定値を変更してもよい。また、CPU121は、これらの設定値をフラッシュメモリチップ130にライトし、必要なときにフラッシュメモリチップ130からこれらの設定値をリードして使用することもできる。これらの設定値は、図21においてICカード制御パラメータ2111として示されている。これにより、MMC110が非活性化されてもこれらの設定値を保持することができ、MMC110が活性化されるたびにあらためて設定する手間を省くことができる。

【0064】図9は、第1次ICカード初期化処理のフローチャートを表している。初期化処理を開始する(901)と、まず、ICカード制御パラメータAが0かチェックする(902)。A=0ならばそのまま初期化処理は終了する(908)。A=0でないならばICカードチップ150をコールドリセットする(903)。次に、ICカード制御パラメータAが1かチェックする(904)。A=1ならば初期化処理は終了する(908)。A=2ならは初期化処理は終了する(905)。次に、ICカード制御パラメータAが2かチェックする(906)。A=2ならば初期化処理は終了する(908)。A=2でないならばICカードチップ150を非活性化する(907)。そして、初期化処理は終了する(908)。

【0065】図10は、第2次ICカード初期化処理のフローチャートを表している。初期化処理を開始する(1001)と、まず、ICカード制御パラメータBが0かチェックする(1002)。B=0ならばそのまま初期化処理は終了する(1013)。B=0でないなら 50

 $| \vec{t} B = 1$ かチェックする(1003)。| B = 1ならば | ICカード制御パラメータAが0または3かチェックする (1004)。Aが0または3ならば、ICカードチッ プ150をコールドリセットし(1005)、ステップ 1007に移る。Aが1または2ならば、ICカードチ ップ150をウォームリセットし(1006)、ステッ プ1007に移る。ステップ1007では、ICカード 制御パラメータCが1かチェックする。C=1ならば初 期化処理は終了する(1013)。 C=1でないならば ステップ1009に移る。ステップ1003においてB = 1 でないならば、Bが2かチェックする(100 8)。B=2ならばステップ1009に移る。B=2で ないならば、ICカード制御パラメータAが0または3 かチェックする(1011)。Aが0または3ならば初 期化処理を終了する(1013)。Aが1または2なら ば、ステップ1012に移る。ステップ1009では1 Cカードチップ150の環境設定をおこなう。そして、 ICカード制御パラメータ Cが 2 かチェックする (10 10)。 C=2ならば初期化処理を終了する (101 3)。C=2でないならばステップ1012に移る。ス テップ1012ではICカードチップ150を非活性化 する。そして、初期化処理を終了する(1013)。 【0066】図11は、ICカードチップ150が非活 性状態であるときに第1次ICカード初期化処理あるい は第2次ICカード初期化処理を実行した場合におい て、ICカードチップ150の外部端子の信号波形をシ ンプルに表したものである。図12は、ICカードチッ プ150が活性状態であるときに第2次ICカード初期 **化処理を実行した場合において、ICカードチップ15** 0の外部端子の信号波形をシンプルに表したものであ る。図11と図12において、時間の方向は左から右に とっており、上の行から下の行に向かってVCC2端子 151、RST端子152、CLK2端子153、I/ 〇端子157で観測される信号を表す。また、横方向の 破線はそれぞれの信号の基準 (Lレベル) を表す。図1 1において1102は図3に示したコールドリセットの 信号波形を表す。図12において1202は図4に示し たウォームリセットの信号波形を表す。図11と図12 において、第1設定コマンド処理1104aと1204 a、第2設定コマンド処理1104bと1204b、第 N設定コマンド処理1104cと1204cは、それぞ れ図5に示したICカードコマンド処理の信号波形を表 す。ICカードチップ150の環境設定の信号波形11 04と1204は、N個の設定コマンド処理の信号波形 が連なって構成される。図11と図12において、11 06と1206は、それぞれ図6に示した非活性化の信 号波形を表す。図11と図12において、縦方向の破線 1101, 1103, 1105, 1107, 1201, 1203、1205、1207はそれぞれ特定の時刻を 表す。1101はコールドリセット前の時刻、1201

はウォームリセット前の時刻、1103はコールドリセ ット後から環境設定前の間にある時刻、1203はウォ ームリセット後から環境設定前の間にある時刻、110 5と1205は環境設定後から非活性化前の間にある時 刻、1107と1207は非活性化後の時刻である。

【0067】図11を参照して、第1次1Cカード初期 化処理実行時の信号波形を示す。ICカード制御パラメ ータAが0のときは、信号波形に変化はない。A=1の ときは、時刻1101から時刻1103までの範囲の信 号波形となる。A=2のときは、時刻1101から時刻 10 1105までの範囲の信号波形となる。A=3のとき は、時刻1101から時刻1107までの範囲の信号波 形となる。

【0068】図11を参照して、ICカード制御パラメ ータAが0または3のときの、第2次ICカード初期化 処理実行時の信号波形を示す。ICカード制御パラメー 夕Bが0のときは、信号波形に変化はない。B=1かつICカード制御パラメータC=1のときは、時刻110 1から時刻1103までの範囲の信号波形となる。B= 1かつC=2のときは、時刻1101から時刻1105 までの範囲の信号波形となる。B=1かつC=3のとき は、時刻1101から時刻1107までの範囲の信号波 形となる。

【0069】図12を参照して、ICカード制御パラメ ータAが1または2のときの、第2次ICカード初期化 処理実行時の信号波形を示す。ICカード制御パラメー 夕Bが0のときは、信号波形に変化はない。B=1かつ ICカード制御パラメータC=1のときは、時刻120 1から時刻1203までの範囲の信号波形となる。B= 1かつC=2のときは、時刻1201から時刻1205 までの範囲の信号波形となる。B=1かつC=3のとき は、時刻1201から時刻1207までの範囲の信号波 形となる。B=2かつC=2のときは、時刻1203か ら時刻1205までの範囲の信号波形となる。B=2か つC=3のときは、時刻1203から時刻1207まで の範囲の信号波形となる。B=3のときは、時刻120 5から時刻1207までの範囲の信号波形となる。

【0070】図13は、図7のステップ712におい。 て、CPU121が、ホスト機器220が要求したセキ ュリティ処理を I Cカードチップ150によって実行す 40 るときのフローチャートを表している。セキュリティ処 理を開始する(1301)と、まずICカードチップ1 50が非活性状態かをチェックする(1302)。非活 性状態ならば、ICカードチップ150をコールドリセ ットし(1303)、ステップ1306に移る。活性状 態ならば、ステップ1304に移る。ステップ1304 では、ICカードチップ150にICカードコマンドを 発行する前に I Cカードチップ 150を再リセットする 必要があるかをチェックする。必要があるならば、IC カードチップ150をウォームリセットし(130

5)、ステップ1306に移る。必要がないならば、ス テップ1306に移る。ステップ1306では、ICカ ードチップ150の環境設定をおこなう必要があるかを チェックする。必要があるならば、ICカードチップ1 50の環境設定をおこない(1307)、ステップ13 08に移る。必要がないならば、ステップ1308に移っ る。ステップ1308では、ICカードチップ150の CLK2端子に供給するクロック信号の周波数F2を設 定する。そして、CPU121はICカードチップ15 0にセキュリティコマンドを発行し、 I Cカードチップ 150はそれを処理する(1309)。 セキュリティコ マンドの処理時間は、クロック周波数F2に依存する。 【0071】次に、ICカードチップ150が出力する ICカードレスポンスにより、その処理が成功したかど うかを判定する(1310)。成功ならば、ステップ1 311に移る。失敗ならば、ステップ1312に移る。 ステップ1311では、ICカードチップ150に発行 すべきセキュリティコマンドが全て完了したかをチェッ クする。発行すべきセキュリティコマンドがまだあるな らば、ステップ1304に移る。発行すべきセキュリテ イコマンドが全て完了したならば、ステップ1314に 移る。ステップ1312では、失敗したセキュリティコ マンドをリトライすることが可能かを判定する。リトラ イできるなら、リトライ設定をおこない(1313)、 ステップ1304に移る。リトライ設定とは、リトライ すべきセキュリティコマンドやその関連データをCPU 121が再度準備することである。リトライできないな らステップ1314に移る。これは、ホスト機器220 が要求したセキュリティ処理が失敗したことを意味す る。ステップ1314では、ICカード制御パラメータ Dをチェックする。D=1ならば、ICカードチップ1 50を非活性化して(1315)、セキュリティ処理を 終了する(1316)。 D=1 でないならば、ICカー ドチップ150を活性状態に保ったままセキュリティ処 理を終了する(1316)。図13のフローチャートに おいては、クロック周波数F2を、ステップ1309で 発行するセキュリティコマンドの種類によって変えるこ とができるように、ステップ1308をステップ130 9の直前に位置させたが、ステップ1308はそれ以外 の位置にあってもよい。

【0072】従来のICカードへの攻撃法を有効にして いる要因のひとつとして、ICカードの駆動クロックが 外部の接続装置から直接供給されることがあげられる。 駆動クロックが接続装置の制御下にあるため、タイミン グ解析や電力差分解析においては、電気信号の測定にお いてICカード内部処理のタイミングの獲得が容易にな る。一方、故障利用解析においては、異常な駆動クロッ クの供給による演算エラーの発生が容易になる。これに 対し、本発明によれば、MMC110内部でICカード チップ150によりセキュリティ処理を実行するとき、

ホスト機器220はICカードチップ150の駆動クロックを直接供給できない。CPU121は、ICカードチップ150へ供給するクロックの周波数F2を自由に設定することができる。これにより、ホスト機器220の要求する処理性能に柔軟に対応したセキュリティ処理が実現できる。ホスト機器220が高速なセキュリティ処理を要求するならば周波数F2を高く設定し、低い消費電力を要求するならば周波数F2を低く設定したり、クロックを適度に停止させればよい。

【0073】また、CPU121は、周波数F2だけで 10 る。 なくクロックの供給開始タイミング、供給停止タイミン グを自由に設定できる。これらをランダムに変化させる ことにより、ICカードチップ150に対するタイミン グ解析、電力差分解析、故障利用解析と呼ばれる攻撃法 を困難にすることができる。タイミング解析は、攻撃者 が暗号処理1回の処理時間を正確に計測可能であること を仮定しているため、その対策としては、攻撃者が処理 時間計測を正確に行えないようにすることが有効であ る。本発明によりタイミング解析が困難になる理由は、 ICカードチップ150がICカードコマンドを処理し ている時間の長さをホスト機器220が正確に計測でき ないためである。電力差分解析の対策としては、処理の 実行タイミングや順序に関する情報を外部から検出不可 能にすることが有効である。本発明により電力差分解析 が困難になる理由は、ICカードコマンドが発行された 時刻、発行されたICカードコマンドの内容、発行され たICカードコマンドの順序(ICカードコマンドを複 数組み合わせてセキュリティ処理を実行する場合) の検 出がホスト機器220にとって困難になるためである。

【0074】故障利用解析の対策としては、ICカード 30 にクロックや電圧や温度等の動作環境検知回路を搭載し、異常を検出したならば処理を停止あるいは使用不能にするという方法が有効である。本発明により故障利用解析が困難になる理由は、CLK2制御回路127がICカードチップ150に異常な駆動クロックを供給しないことが、ホスト機器220がICカードチップ150に演算エラーを発生させるのを防止するからである。

【0075】CPU121は、ICカードチップ150に供給するクロックの周波数F2、供給開始タイミング、供給停止タイミングの設定値を、セキュリティ処理 40の内容や結果に応じて変更してもよいし、ホスト機器からのメモリカードコマンドの受信を契機として変更してもよい。また、CPU121は、これらの設定値をフラッシュメモリチップ130からこれらの設定値をリードして使用することもできる。これらの設定値は、図21においてCLK2設定情報2113として示されている。これにより、MMC110が非活性化されてもこれらの設定値を保持することができ、MMC110が活性化されるたびにあらためて設定する手間を省くことがで 50

きる。

【0076】図14は、ホスト機器220がセキュリティ処理要求ライトコマンドをMMC110に発行してから、ICカードチップ150でセキュリティ処理が実行されるまでの過程(図7のステップ710~712)において、MMC110およびICカードチップ150の外部端子の信号波形、CPU121によるフラッシュメモリチップ130へのアクセスをシンプルに表したものである。図14において、時間の方向は左から右にとる。

【0077】一番上の行はフラッシュメモリチップ130へのアクセス内容である。上から二行目の行から下の行に向かって、VCC1端子144、CMD端子142、CLK1端子145、DAT端子147、VCC2端子151、RST端子152、CLK2端子153、I/O端子157で観測される信号を表す。また、横方向の破線はそれぞれの信号の基準(Lレベル)を表す。図14を参照して、ホスト機器220がセキュリティ処理要求ライトコマンドをMMC110に発行してから、ICカードチップ150でセキュリティ処理が実行されるまでの過程を説明する。

【0078】まず、ホスト機器220はCMD端子14 2にセキュリティ処理要求ライトコマンドを送信する (1401)。次に、ホスト機器220はCMD端子1 42からセキュリティ処理要求ライトコマンドのレスポ ンスを受信する (1402)。 このレスポンスは、MM C110がコマンドを受信したことをホスト機器220 に伝えるものであり、セキュリティ処理の実行結果では ない。次に、ホスト機器220はDAT端子147にセ キュリティ処理要求を送信する(1403)。セキュリ ティ処理要求とは、セキュリティ処理の内容や処理すべ きデータを含むホストデータである。次に、MMC11 0はDAT端子147をLレベルにセットする(140 4)。MMC110は、これによりビジー状態であるこ とをホスト機器220に示す。次に、CPU121は、 ホスト機器220から受信したセキュリティ処理要求を フラッシュメモリチップ130にライトするコマンドを 発行する(1405)。セキュリティ処理要求をフラッ シュメモリチップ130にライトすることにより、CP U121がセキュリティ処理要求をICカードコマンド 形式で記述する処理(図7のステップ711)におい て、CPU121内部のワークメモリの消費量を節約で きる。これは、セキュリティ処理要求のデータサイズが 大きいときに有効である。

【0079】なお、フラッシュメモリチップ130にライトされたセキュリティ処理要求は、図21においてセキュリティ処理パッファ領域2114に格納される。また、ライトコマンド発行1405は必須な操作ではない。ライト処理期間1406は、フラッシュメモリチップ130がセキュリティ処理要求のライト処理を実行し

ている期間を表す。セキュリティ処理1407はICカ ードチップ150によるセキュリティ処理の信号波形を 表す。この信号波形は図13のフローチャートの遷移過 程に依存する。セキュリティ処理1407は、ライト処 理期間1406とオーバラップさせることができる。— 般にフラッシュメモリチップ130のライト処理期間1 406はミリ砂のオーダーであるため、セキュリティ処 理1407とオーパラップさせることは、セキュリティ 処理の全体的な処理時間の短縮にとって有効である。

【0080】リード/ライト1408は、セキュリティ 処理1407の実行中に、フラッシュメモリチップ13 0からセキュリティ処理要求をリードしたり、 I Cカー ドチップ150が出力した計算結果をフラッシュメモリ チップ130にライトするアクセスを示している。この アクセスにより、CPU121内部のワークメモリの消 費量を節約できる。これは、セキュリティ処理要求やセ キュリティ処理結果のデータサイズが大きいときに有効 である。リード/ライト1408は必須ではない。セキ ュリティ処理1407が完了したら、MMC110はD AT端子147をHレベルにセットする(1409)。 MMC110は、これによりセキュリティ処理が完了し たことをホスト機器220に示す。

【0081】図15は、図14におけるセキュリティ処 理1407の信号波形の一例を表したものである。図1 5 において、時間の方向は左から右にとる。一番上の行 はフラッシュメモリチップ130へのアクセス内容であ る。上から二行目の行から下の行に向かって、VCC2 端子151、RST端子152、CLK2端子153、 I/O端子157で観測される信号を表す。また、横方 向の破線はそれぞれの信号の基準(レレベル)を表す。 1501は図3に示したコールドリセットの信号波形を 表し、1504は図4に示したウォームリセットの信号 波形を表し、1502および1505は図11 (あるい は図12) に示した環境設定の信号波形を表し、150 3 および1506および1507は図5に示した1Cカ ードコマンド処理の信号波形を表し、1508は図6に 示した非活性化の信号波形を表す。 I Cカードチップ1 50の外部端子において図15に示した信号波形が観測 されるのは、図13のフローチャートが1301、13 02, 1303, 1306, 1307, 1308, 13 09, 1310, 1311, 1304, 1305, 13 06.1307.1308.1309.1310.13 11, 1304, 1306, 1308, 1309, 13 10、1311、1314、1315、1316の順で 遷移するときである。

【0082】図15を参照して、図14のセキュリティ 処理1407の実行中におけるCPU121によるフラ ッシュメモリチップ130へのアクセス (リード/ライ ト1408) を説明する。このアクセスには、図21に

る。リード1509、1511、1512は、それぞ れ、セキュリティコマンド処理1503、1506、1 507においてICカードチップ150に送信するIC カードコマンドを構築するために必要なデータを、フラ ッシュメモリチップ130からリードするアクセスであ る。ライト1510は、セキュリティコマンド処理15 03においてICカードチップ150が出力した計算結 果を、フラッシュメモリチップ130にライトするアク セスである。ライト1513は、セキュリティコマンド 処理1506および1507においてICカードチップ 150が出力した計算結果を、フラッシュメモリチップ 130にまとめてライトするアクセスである。リード1 509、1511、1512は、それぞれ、セキュリテ イコマンド処理1503、1506、1507以前のI Cカードチップ150へのアクセスとオーバラップさせ ることができる。ライト1510、1513は、それぞ れ、セキュリティコマンド処理1503、1507以後 のICカードチップ150へのアクセスとオーパラップ させることができる。これらのオーバラップは、セキュ リティ処理の全体的な処理時間の短縮にとって有効であ る。

【0083】 さらに、フラッシュメモリチップ130の ライト単位が大きい場合は、ライト1513のように複 数の計算結果をまとめてライトすることができる。これ は、フラッシュメモリチップ130へのライト回数を削 減し、フラッシュメモリチップ130の劣化を遅らせる 効果がある。なお、ライト1510、1513でフラッ シュメモリチップ130にライトする内容は、ICカー ドチップ150が出力した計算結果そのものに限定され ず、図7のステップ715でホスト機器220に返すセ キュリティ処理結果またはその一部であってもよい。こ の場合、図7のステップ714またはその一部は、ステ ップ712の中で実行されることになる。

【0084】図16は、ホスト機器220がセキュリテ イ処理結果リードコマンドをMMC110に発行してか ら、MMC110がセキュリティ処理結果を出力するま での過程(図7のステップ713~715)において、 MMC110の外部端子の信号波形、CPU121によ るフラッシュメモリチップ130へのアクセスをシンプ ルに表したものである。図16において、時間の方向は 左から右にとる。一番上の行はフラッシュメモリチップ 130へのアクセス内容である。上から二行目の行から 下の行に向かって、VCC1端子144、CMD端子1 42、CLK1端子145、DAT端子147で観測さ れる信号を表す。また、横方向の破線はそれぞれの信号 の基準(Lレベル)を表す。

【0085】図16を参照して、ホスト機器220がセ キュリティ処理結果リードコマンドをMMC110に発 行してから、MMC110がセキュリティ処理結果を出 おけるセキュリティ処理パッファ領域2114を使用す 50 力するまでの過程を説明する。まず、ホスト機器220

はCMD端子142にセキュリティ処理結果リードコマ ンドを送信する(1601)。次に、ホスト機器220 はCMD端子142からセキュリティ処理結果リードコ マンドのレスポンスを受信する(1602)。このレス ポンスは、MMC110がコマンドを受信したことをホ スト機器220に伝えるものであり、セキュリティ処理 結果ではない。次に、MMC110はDAT端子147 をLレベルにセットする(1603)。MMC110 は、これによりビジー状態であることをホスト機器22 0に示す。次に、CPU121は、フラッシュメモリチ 10 ップ130のセキュリティ処理バッファ領域(図21の 2114) から、ICカードチップ150が出力した計 算結果をリードする(1604)。 CPU121は、こ れをもとにセキュリティ処理結果を構築し、MMC11 0がDAT端子147にセキュリティ処理結果を出力す る(1605)。

【0086】なお、図7のステップ714またはその一部が、ステップ712の中で実行されている場合、ステップ1604ではフラッシュメモリチップ130のセキュリティ処理バッファ領域(図21の2114)からセ 20キュリティ処理結果またはその一部をリードする。なお、フラッシュメモリチップ130のセキュリティ処理バッファ領域(図21の2114)を利用しないでセキュリティ処理結果を構築する場合、ステップ1604は必要ない。

【0087】MMC110の製造者や管理者は、セキュリティシステムのユーザにMMC110を提供する前やそのユーザが所有するMMC110に問題が発生した時に、MMC110に内蔵されたICカードチップ150に様々な初期データを書きこんだり、ICカードチップ150のテストをおこなったりする必要がある。MMC110の製造者や管理者によるこれらの操作の利便性を高めるために、MMC110は、ICカードチップ150の外部端子をMMC外部端子140に割りつけるインタフェース機能を持つ。これにより、図3~図6で示したようなICカードチップ150へのアクセス信号を、MMC外部端子140から直接送受信できる。このようなMMC110の動作モードを、MultiMediaCard仕様に準拠した動作モードと区別して、以下、インタフェース直通モードと呼ぶ。

【0088】インタフェース直通モードについて詳細に説明する。図17は、ICカードチップ150の外部端子をMMC外部端子140に割りつけるときの対応関係の一例を表している。この例では、RST端子152をCS端子141に割り付け、GND2端子155をGND1端子143、146に割り付け、VCC2端子151をVCC1端子144に割り付け、CLK2端子153をCLK1端子145に割り付け、I/O端子157をDAT端子147に割り付ける。このとき、CS端子141とCLK1端子145は入力端子、DAT端子1

47は入出力端子として機能する。

【0089】MMC110は、特定のメモリカードコマ ンドを受信すると、動作モードをインタフェース直通モ ードへ移したり、インタフェース直通モードからMul t i Media Card 仕様に準拠した動作モードに戻 すことができる。以下、動作モードをインタフェース直 通モードへ移すメモリカードコマンドを直通化コマン ド、動作モードをインタフェース直通モードから通常の 状態に戻すメモリカードコマンドを復帰コマンドと呼 ぶ。図1を参照して、MMCI/F制御回路123は、 VCC2制御回路126、CLK2制御回路127、I CカードI/F制御回路128と接続されており、MM C110がホスト機器220から直通化コマンドを受信 すると、CPU121の指示により図17で示した端子 割り付けをおこなう。MMC110がホスト機器220 から復帰コマンドを受信すると、CPU121の指示に より図17で示した端子割り付けを解除し、MMC11 0はMultiMediaCard仕様に準拠した動作 モードに戻る。

【0090】インタフェース直通モードでは、ホスト機器220がICカードチップ150に直接アクセスできるため、セキュリティの観点からインタフェース直通モードを利用できるのは限られた者だけにする必要がある。そこで、直通化コマンドの発行には、一般のユーザに知られないパスワードの送信を必要とする。正しいパスワードが入力されないとインタフェース直通モードは利用できない。

【0091】図18は、ホスト機器220が、MMC1 10の動作モードをMultiMediaCard仕様 に準拠した動作モードからインタフェース直通モードに 移し、ICカードチップ150に直接アクセスし、その 後、MMC110の動作モードを再びMultiMed iaCard仕様に準拠した動作モードに戻すまでの処 理のフローチャートを表している。ホスト機器220は 処理を開始し(1801)、まずMMC110に直通化 コマンドを発行する(1802)。MMC110は、直 通化コマンドで送信されたパスワードが正しいかチェッ クする(1803)。正しければステップ1804に移 り、間違っていれば処理は終了する(1810)。ステ ップ1804では、CPU121は、ICカードチップ 150をコールドリセットする。そして、図17で示し た端子割り付けをおこないインタフェースを直通化する (1805)。この時点から、ホスト機器220はIC カードチップ150に直接アクセスする(1806)。 ホスト機器220がICカードチップ150への直接ア クセスを終了し、MMC110の動作モードを再びMu ltiMediaCard仕様に準拠した動作モードに 戻すときは、MMC110に復帰コマンドを発行する

(1807)。すると、CPU121は図17で示した 50 端子割り付けを解除し、MMC110はMultiMe diaCard仕様に準拠した動作モードに戻る (1808)。そして、CPU121は、ICカードチップ150を非活性化する (1809)。以上で、処理は終了する (1810)。

【0092】図19は、図18のステップ1801~1806の過程において、MMC110およびICカードチップ150の外部端子の信号波形をシンプルに表したものである。図19において、時間の方向は左から右にとる。上の行から下の行に向かって、VCC1端子144、CMD端子142、CLK1端子145、DAT端子147、VCC2端子151、RST端子152、CLK2端子153、I/O端子157で観測される信号を表す。また、横方向の破線はそれぞれの信号の基準(レベル)を表す。1905は、図3のコールドリセットの信号波形を示す。モード移行時刻1906は、動作モードがインタフェース直通モードに移る時刻を表す。

【0093】図19を参照して、ホスト機器220がM MC110の動作モードをMultiMediaCar d仕様に準拠した動作モードからインタフェース直通モ ードに移しICカードチップ150に直接アクセスする 過程を説明する。なお、MMC110のVCC1端子1 44には3V(VCC2端子151の標準電圧)が供給 されている。ホスト機器220がCMD端子142に直 通化コマンドを入力すると (1901)、CMD端子1 42から直通化コマンドのレスポンスが出力される(1 902)。このレスポンスは、MMC110がコマンド を受信したことをホスト機器220に伝えるものであ る。次に、ホスト機器220はDAT端子147にパス ワードを入力する(1903)。パスワード入力後、M MC110はDAT端子147にLレベルを出力し(1 904)、ビジー状態であることをホスト機器220に 示す。ビジー状態の間に、CPU121は、ICカード チップ150をコールドリセットする(1905)。そ して、モード移行時刻1906において、動作モードを インタフェース直通モードに移す。このときに、DAT 端子147はLレベルからハイインピーダンス状態にな る。これにより、ホスト機器220はビジー状態の解除 を知ることができる。この時点から、ホスト機器220 はICカードチップ150に直接アクセスする。例え ば、CLK1端子145にクロックを供給すると(19 07)、CLK2端子153にそのクロックが供給され る(1908)。また、DAT端子147にICカード コマンドを送信すると(1909)、1/0端子157 にその1 Cカードコマンドが送信される (1910)。 【0094】図20は、図18のステップ1807~1 810の過程において、MMC110およびICカード チップ150の外部端子の信号波形をシンプルに表した ものである。図20において、時間の方向は左から右に とる。上の行から下の行に向かって、VCC1端子14 50

4、CMD端子142、CLK1端子145、DAT端 子147、VCC2端子151、RST端子152、C LK2端子153、I/O端子157で観測される信号 を表す。また、横方向の破線はそれぞれの信号の基準 (Lレベル)を表す。モード復帰時刻2003は、動作 モードがインタフェース直通モードからMultiMe diaCard仕様に準拠した動作モードに戻る時刻を 表す。2004は、図6の非活性化の信号波形を示す。 【0095】図20を参照して、ホスト機器220がM 10 MC110の動作モードをインタフェース直通モードか らMultiMediaCard仕様に準拠した動作モ ードに戻す過程を説明する。なお、MMC110のVC C1端子144には3V(VCC2端子151の標準電 圧)が供給されている。ホスト機器220がCMD端子 142に復帰コマンドを入力すると(2001)、CM D端子142から復帰コマンドのレスポンスが出力され る(2002)。このレスポンスは、MMC110がコ マンドを受信したことをホスト機器220に伝えるもの である。そして、モード復帰時刻2003において、M MC110はDAT端子147にLレベルを出力してビ ジー状態であることをホスト機器220に示し、それと 同時に動作モードをMultiMediaCard仕様 に準拠した動作モードに戻す。ビジー状態の間に、CP U121は、ICカードチップ150を非活性化する。 (2004)。そして、MMC110は、DAT端子1 47をハイインピーダンス状態にし(2005)、復帰 コマンドの処理が完了したことをホスト機器220に示 す。これ以後、ホスト機器220はICカードチップ1 50に直接アクセスできない。ホスト機器220が、C LK1端子145にクロックを供給しながらCMD端子 142に何らかのメモリカードコマンドを送信した場 合、ICカードチップ150にそのクロック信号(20 06) は伝わらない。2001や2002においてホス ト機器220がCLK1端子145に供給するクロック 信号は、ICカードチップ150のCLK2端子153 にも伝わるが、DAT端子147がハイインピーダンス 状態であるため、 I Cカードチップ150が I Cカード

【0096】図21において、セキュリティ処理ステータス領域2116には、ICカードチップ150によるセキュリティ処理の進捗状況を示す情報を格納する。CPU121は、この情報をセキュリティ処理の実行中に更新することができる。例えば、セキュリティ処理の途中でMMC110への電源供給が停止した場合、電源供給再開時にCPU121がこの情報をリードして参照すれば、セキュリティ処理を中断した段階から再開することができる。

コマンドを誤って認識することはない。

【0097】次に、本発明の他の実施形態について説明する。

iO 【0098】図27は、本発明を適用したカード型記憶

装置2701の構成を示した図である。記憶装置2701は、フラッシュメモリチップ130、コントローラチップ120、ICカードチップ150、モード選択回路2710、及びMMC外部端子140を有する。モード選択回路2710は、モード選択信号2720に基づいて、モード選択回路2710に接続された入出カバス2730及び入出カバス2740のうちいずれか一つを選択し、MMC外部端子140とコントローラチップ120、又はMMC外部端子140とICカードチップ150とを論理的に接続する機能を持っている。フラッシュ10メモリチップ130、コントローラチップ120、ICカードチップ150、及びMMC外部端子140の各々のモジュールは、図22で示したMMC110の各々のモジュールと同等の機能を有する。

【0099】カード型記憶装置2701は、モード選択 信号2720の状態に応じて、MMC又はICカードと して動作する。図28は、モード選択回路2710、入 出力パス2730、入出力パス2740、及びMMC外 部端子140の接続状態を示した図である。モード選択 回路2710は、MMC外部端子140の各々の信号線 20 (141, 142, 143, 144, 145, 146, 147) に対応したスイッチ (2711、2712、2 713、2714、2715、2716、2717)を 持っている。各スイッチは、モード選択信号2720の 状態によりコントローラチップ120の入出力バス27 30、又は、ICカードチップ150の入出カバス27 40のどちらかとMMC外部端子140を接続する。例 えば、CS141端子は、コントローラチップ120の 入出力パス2730のCS2731か、ICカードチッ プ150の入出力バス2740のRST152のどちら かに接続される。

【0100】ホスト機器2702は、例えばICカード に対応した端末 (携帯電話、携帯情報端末 (PDA)、 パーソナルコンピュータ、音楽再生(及び録音)装置、 カメラ、ビデオカメラ、自動預金預払器 (ATM)、セ ットトップボックス(STB)、街角端末、決済端末 等)において、既存のシステムを有効に活用しながらカ ード型記憶装置2701をサポートすることができる。 【0101】図29は、ICカード及びカード型記憶装 置2701に対応したホスト機器2901が有するIC 40 カード制御に関連するモジュールの構成を示す図であ る。ホスト機器2901は、MMCソケット2910、 モード検出回路2930、ICカード制御回路295 0、 VCC2電源2960、 CLK2発信器2970、 及びICカードスロット2980を有する。尚、ICカ ードスロット2980は装備していなくても構わない。 MMCソケット2910はMMCソケット端子2920 を有しており、図28で示したMMC外部端子140と 接続される。MMCソケット2910は、モード検出回 路2930に対してモード検出信号2940を出力す

る。モード検出回路2930は、モード検出信号2940の状態により、MMCソケット2910に挿入される記憶装置2701が、ICカードとして動作するかどうか判定する。ICカードとして動作する場合、モード検出回路2930は、ICカード制御回路2950、VCC2電源2960、CLK2発信器2970の各信号線と、MMCソケット端子2920の信号線を適切に接続する。ICカードとして動作しない場合、MMCソケット端子2920の信号線は接続されず、ホスト機器2901は記憶装置2701を認識しないか、又は非対応の記憶装置2701が挿入された旨をユーザに通知する等の処理が行われる。

【0102】図30は、記憶装置2701がMMCソケ ット2910に挿入された場合の一例を示す図である。 MMCソケット2910は、スイッチ3010及びスイ ッチ3020を備えており、モードの検出を行う。記憶 装置2701がMMCソケット2910に挿入される と、スイッチ3010によりその旨が検出され、スイッ チ3020に伝播される。スイッチ3020は、例えば 突起型の形状をしており、スイッチ3010から伝播さ れた信号に応じて、記憶装置2701の側面に押し込ま れる。一方、記憶装置2701は、側面に凹みがあり、 凹みの位置にスイッチ3020が挿入される。記憶装置 2701が有するスイッチ3030は、スイッチ302 0の挿入の状態を検出し、モード選択信号2720を生 成し、モード選択回路2710に出力する。これは例え ば、モード選択信号2720をVCCと接続し論理値1 の状態にすること等で実現できる。

【0103】即ち、記憶装置2701がICカードモード対応のホスト機器2901に挿入された場合はICカードモードが選択され、そうでない場合はMMCモードが選択される。ホスト機器2901は、モード判定をスイッチ3020で行い、ホスト機器2901にICカードインタフェイスに対応した記憶装置2701が挿入されたことを示すモード検出信号2940をUCCと接続し論理値1の状態にすること等で実現できる。

【0104】ここで、側面に凹みの無い記憶装置2701をホスト機器2901に挿入すると、スイッチ3020は挿入されない。つまり、側面に凹みの無い記憶装置2701をICカードモードに対応していない記憶装置2701とすれば、スイッチ3010がオンの状態でかつスイッチ3020の状態と対応するモード検出信号2940が出力されない場合は、ICカードモードに対応していない記憶装置2701がホスト機器2901に挿入されていると判断される。したがって、ホスト機器2901は、スイッチ3010の状態と合わせてICカードモード非対応の記憶装置2701が挿入されたと判定する。なお、スイッチ3010並びにスイッチ3020はパネ等を利用した機械的なスイッチでも良いし、電気

的なスイッチでも良い。

【0105】図31は、記憶装置2701における処理手順を示したフローチャートである。記憶装置2701がホスト機器2901に挿入されると(S3101)、記憶装置2701が有するスイッチ3030の状態が決まり(S3102)、モード選択信号2720が確定する(S3103)。その後、電源端子VCC1(144)並びにグランド端子GND1(143、146)が接続され(S3104)、記憶装置2701は、モード選択回路2710を起動してモード判定を行う(S31 1005)。ICカードモードである場合(S3106)、モード選択回路2710は、MMC外部端子140とICチップ信号線(2740)を接続する(S3107)、モード選択回路2710は、MMC外部端子140とコントローラチップ信号線2730を接続する。

【0106】上述の実施形態では、一つの記憶装置2701で、ICカードモードとMMCモードを使い分ける一例を示した。次に、他の実施形態について述べる。

【0107】図32は、上述のICカードモード及びM 20 MCモードをサポートしたカード型記憶装置3210の 概観を示す図である。ここでは便宜上、端子が装着されている面をB面3220、その反対面をA面3210とする。通常、ユーザがA面3210とB面3220を間違えて挿入できないように、MMCには、逆挿し防止の機能を有する、挿入方向の片端に斜めの切れ込みが入っている。

【0108】カード型記憶装置3210は、MMCと同様の切れ込み並びにMMC外部端子3230に加え、その反対側(図では右側)にも同様の切れ込み及びICカード端子3240が装備されている。カード型記憶装置3210は、MMCとして使用される場合はMMCの矢印の示す方向(左側)に、ICカードとして使用される場合はICカードの矢印の示す方向(右側)に、各々挿入されることにより両モードに対応することができる。なお、内部回路の構成については図27において、コントローラチップ120の入出カバス2730とMMC外部端子3230を、またICチップの入出カバス2740とICカード端子3240を各々接続すればよい。この場合、モード選択回路2710は無くてもよい。

【0109】図33は、カード型記憶装置3310において、ICカードモードとMMCモードをサポートする、図32とは異なる構成を示した図である。カード型記憶装置3310の形状はMMCと変わらず、挿入方向の片端に斜めの切れ込みが入っている。本図の構成においては、MMC外部端子3230及びICカード端子3240は、各々B面3320、A面3310のカード挿入方向(図中の右側)に配置されている。即ち、MMCとして使用する場合は、通常のMMCと同様の向きに挿入し、ICカードとして使用する場合は、MMCとは逆50

の向きに挿入する。

【0110】図34は、ホスト機器が有するカード型記 憶装置3210及び3310に対応するMMCソケット 2910の一例を示す図である。 (a) タイプ3410 は、MMCモードのみサポートしているホスト機器27 02に使用する。この場合、図32及び図33で示した カード型記憶装置3210及び3310をICカードと して挿入しようとしても、ソケット側の斜めの切れ込み により、逆挿し防止の機能が働いてカード型記憶装置3 210及び3310を挿入することはできない。 (b) タイプ3420は、ICカードモードのみサポートして いるホスト機器2702に使用する。この場合、(a) タイプ3410とは逆に、MMCとして挿入しようとし ても、切れ込みにより逆挿し防止の機能が働いてカード 型記憶装置3210及び3310を挿入することはでき ない。(c)タイプ3430は、ICカードモード及び MMCモードの両方をサポートするホスト機器2901 に装着する。両モードの判別は、例えば、スイッチ34 31を用いて行う。(c)タイプ3430のソケットに カード型記憶装置3210及び3310がMMCとして 挿入された場合、カード型記憶装置3210及び331 0が有する斜めの切れ込み部分とスイッチ3431の位 置が対応し、スイッチ3431は作動しない。一方、カ ード型記憶装置3210及び3310がICカードとし て挿入された場合、カード型記憶装置3210及び33 10の斜めの切れ込み部分がスイッチ3431の位置と 対応しないため、カード型記憶装置3210及び331 0の角部分がスイッチ3431をカード型記憶装置32 10及び33310の挿入方向に押し付ける。これによ り、スイッチ3431がONとなる。スイッチ3431 がONになった場合、MMCソケット2901の(c) タイプ3430は、挿入されたカード型記憶装置321 0及び3310がICカードとして動作することを判別 し、ホスト機器2702にその旨を伝える。

【0111】上述した実施形態では、カード型記憶装置3210及び3310の挿入によってICカードモードとMMCモードを判別する例を示したが、モードの判別方法は上述の実施形態だけに限らない。

【0112】図35は、カード型記憶装置3501が手動で動作するスイッチ3510を有する例を示して図である。ユーザは、自分の使用目的に応じてスイッチ3510を切り替えることによりICカードモードとMMCモードを使い分ける。なお、図35では、スイッチ3510はカード型記憶装置3501の側面に配置されているが、いずれの面、例えば、正面又は裏面に配置してもよい。

【0113】以上述べたように、本実施形態では、カード型記憶装置においてICカードモードとMMCモードをサポートし、その判別を適切に行うことにより各々のモードの処理を実行することが可能である。更に本発明

は、ICカードモードとMMCモードに限らず、様々な 動作モードにおいて適用することができる。

【0114】図36は、2系統のモードをサポートするカード型記憶装置3610の内部構成を示した図である。カード型記憶装置3610は、フラッシュメモリチップ130、コントローラチップA3620、コントローラチップB3630、モード選択回路3640、及び外部端子3670を有する。カード型記憶装置3601の基本要素は、図27に示した内部構成とほぼ変わらない。コントローラチップA3620及びB3630は、荷々なインタフェース制御に適用することができる。例えば、コントローラチップA3620及びB3630は、前述のMMCコントローラチップ120(図22)、SDカードコントローラチップ2420(図24)、メモリースティックコントローラチップ2520(図25)に適用することでき、一つのカード型記憶装置で上記複数のメモリカードに対応することが可能となる。

【0115】また、カード型記憶装置3610は、2系統のモードだけでなく、3系統以上のモードにも容易に 20拡張できることができる。その場合、外部端子3670は、カード型記憶装置3610がサポートするインタフェースのうち、そのインタフェースが使用する端子数が最大のもの、又はそれ以上の端子数を有するように構成する。例えば、MMCとSDカードをサポートする場合は9本、MMCとメモリースティックをサポートする場合は10本の端子を備える。

【0116】モードの切り替え及びモードの判別方法に は、前述のようにモード選択信号2720を用いる。勿 論、前述のインタフェース直通モードの説明(図17、 図18、図19、図20)で述べたように、インターフ エースモードをメモリカードのコマンドで切り替える方 法も適用できる。前述の例で言えば、インタフェース直 通モードへ移すメモリカードコマンド(直通化コマン ド)が発行されると、コントローラチップB3630で 制御されるインターフェースモードに移行し、インタフ エース直通モードから通常の状態に戻すメモリカードコ マンド(復帰コマンド)が発行されると、コントローラ チップA3620で制御されるインターフェースモード に移行するようにする。なお、図36においては、フラ 40 ッシュメモリチップ130がコントローラA3620と 接続されているが、メモリチップ130が必要のないイ ンタフェースがコントローラA3620で制御される場 合、メモリチップ130はコントローラA3620と接 続されなくてもよい。また、図36において、メモリチ ップ130はコントローラB3630と接続されていな いが、コントローラA3620を経由して、或いは直接 接続されていてもよい。更に、図36では、コントロー ラA3620並びにコントローラB3630が物理的に 存在する場合について記載しているが、一つのコントロ 50

ーラで多種類のインタフェース制御を行い(エミュレーション)、上述のモードの切り替えによってインターフェースモードを切り替えることも可能である。また、異なるインタフェースを切り替えるだけでなく、同一のインタフェースにおいてパージョンごとにインタフェースを切り替えることも可能である。

【0117】本発明の実施形態によれば、メモリカード外部からICチップの駆動クロックを直接供給しないため、ICチップの処理時間を正確に計測できず、また、処理の実行タイミングや順序の検出が困難になる。さらに、異常な駆動クロックを供給することができず、演算エラーを発生させるのが困難になる。したがって、タイミング解析、電力差分解析、故障利用解析攻撃法に対するセキュリティが向上する。

【0118】本発明の実施形態によれば、メモリカード外部からICチップの制御方式を自由に設定できる。例えば、高速処理が要求されるならば、ICチップの駆動クロックの周波数を高くした制御方式を設定し、低消費電力が要求されるならば、ICチップの駆動クロックの周波数を低くしたり、ICチップの駆動クロックを適度に停止させる制御方式を設定することができる。したがって、セキュリティシステムの要求する処理性能に柔軟に対応したセキュリティ処理が実現できる。

【0119】本発明によれば、ICチップによるセキュリティ処理に必要なデータや、ICチップを管理するための情報を、フラッシュメモリに保持することができる。したがって、セキュリティ処理の利便性を向上させることができる。

【0120】本発明の実施形態によれば、MMCの製造者や管理者が、MMC内部のICチップに直接アクセスすることができる。したがって、MMC内部のICチップの初期化やメンテナンスを、従来のICカードと同様な方法で実現できる。

【0121】本発明の実施形態によれば、フラッシュメモリチップを備えたMMCに、セキュリティ機能を追加する場合、セキュリティ評価機関の認証を予め受けたICカードチップ追加搭載することによって、セキュリティ評価機関によるMMCの認証が不要となるため、MMCの開発期間又は製造期間が短縮する。

【0122】本発明の実施形態によれば、1つのカード型記憶装置において、多種類のインタフェースをサポートし、その判別を適切に行うことにより、場合に応じて各々のインタフェースを使い分けることができ、利便性を向上することができる。

#### [0123]

【発明の効果】本発明によれば、記憶装置のセキュリティを向上するという効果を奏する。

【0124】更に、本発明によれば、記憶装置の使い勝手を向上するという効果を奏する。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用したMMCの内部構成を示す図である。

【図2】本発明を適用したMMCのホスト機器の内部構成、およびホスト機器とMMCとの接続状態を示す図である。

【図3】 I Cカードチップのコールドリセット時の信号 波形を示す図である。

【図4】ICカードチップのウォームリセット時の信号 波形を示す図である。

【図5】ICカードチップのICカードコマンド処理時 10の信号波形を示す図である。

【図6】 I Cカードチップの非活性化時の信号波形を示す図である。

【図7】ホスト機器によるMMCへのアクセスを示した フローチャートである。

【図8】ICカード制御パラメータとそれに対応するI Cカードへの処理内容を示す表である。

【図9】ICカードチップに対する第1次ICカード初期化の詳細なフローチャートである。

【図10】ICカードチップに対する第2次ICカード 20 初期化の詳細なフローチャートである。

【図11】非活性状態のICカードチップに対するIC カード初期化時の信号波形を示す図である。

【図12】活性状態のICカードチップに対するICカード初期化時の信号波形を示す図である。

【図13】ICカードチップによるセキュリティ処理の詳細なフローチャートである。

【図14】セキュリティ処理要求ライトコマンドを処理 するときの信号波形とフラッシュメモリチップアクセス を示す図である。

【図15】ICカードチップによるセキュリティ処理実行時の信号波形とフラッシュメモリチップアクセスの一例を示す図である。

【図16】セキュリティ処理結果リードコマンドを処理 するときの信号波形とフラッシュメモリチップアクセス を示す図である。

【図17】インタフェース直通モードにおけるMMC外部端子とICカードチップ外部端子の対応関係を示す図である。

【図18】インタフェース直通モードへ移行する処理と 40 インタフェース直通モードから復帰する処理のフローチャートである。

【図19】インタフェース直通モードへ移行する処理時の信号波形を示す図である。

【図20】インタフェース直通モードから復帰する処理 時の信号波形を示す図である。 【図21】フラッシュメモリチップの内部構成を示す図 である。

【図22】本発明を適用したMMCの内部構成を簡単に示す図である。

【図23】本発明を適用したMMCをコンテンツ配信に応用した例を示す図である。

【図24】本発明を適用したSDカードの内部構成を簡単に示す図である。

【図25】本発明を適用したメモリースティックの内部 構成を簡単に示す図である。

【図26】本発明のICカードチップの内部構成を示す 図である。

【図27】本発明を適用したカード型記憶装置の内部構成を示す図である。

【図28】モード選択回路2710を中心とした入出力 バスの接続状態を示す図である。

【図29】本発明を適用したホスト機器における I Cカード制御に関連するモジュール構成を示す図である。

【図30】本発明を適用したカード型記憶装置及びMM Cソケットの一構成例を示す図である。

【図31】記憶装置挿入時の手順を示すフローチャートである。

【図32】本発明を適用したカード型記憶装置の概観を示す図である。

【図33】本発明を適用した他のカード型記憶装置の概 観を示す図である。

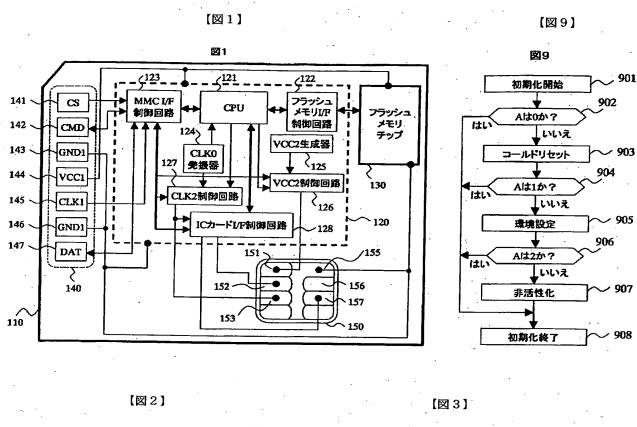
【図34】本発明を適用したMMCソケットの一例を示す図である。

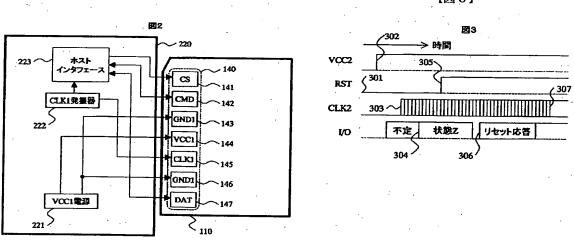
【図35】本発明を適用したスイッチの装備例を示す図でなる

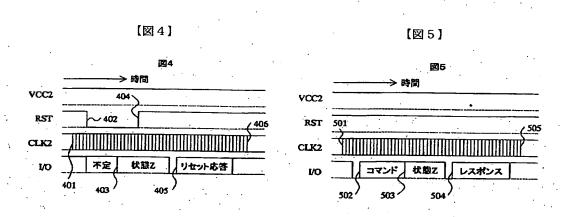
【図36】本発明を適用した他のカード型記憶装置の内部構成を示す図である。

#### 【符号の説明】

110…MMC、120…コントローラチップ、140 …MMC外部端子、150…ICカードチップ、151 …VCC2端子、152…RST端子、153…CLK 2端子、155…GND2端子、156…VPP端子、 157…I/O端子、220…ホスト機器、1405… ライトコマンド発行、1906…モード移行時刻、20 03…モード復帰時刻、2701…カード型記憶装置、 2710…モード選択回路、2720…モード選択信 号、2910…MMCソケット、2930…モード検出 回路、2940…モード検出信号、3010…スイッ チ、3620…コントローラチップA、3630…コントローラチップB。

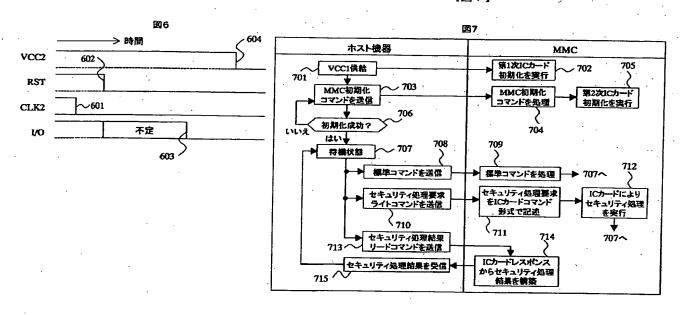






【図6】

【図7.】

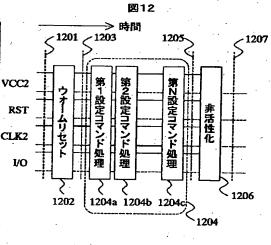


[図8]

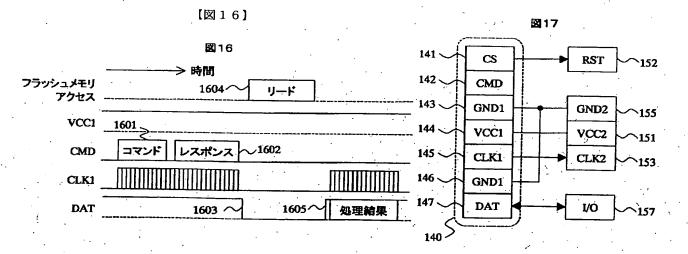
[図12]

图8

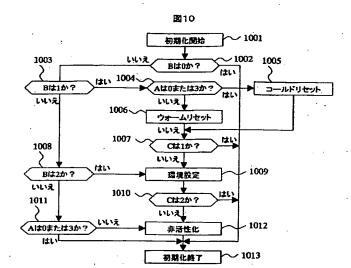
ICカード制御 パラメータ		ICカードに対する処理	1
Ā	<b>=</b> 0	MMCのパワーオン時に、何もしない	┨
A=1		MMCのパワーオン時に、リセット	٦
A=2		MMCのパワーオン時に、リセットと環境設定	┪
A=3		MMCのパワーオン時に、リセットと環境設定し、非活性化	7
B=0		MMCの初期化時に、何もしない	1
	C=1	MMCの初期化時に、リセット	٦,
B=1	C=2	MMCの初期化時に、リセットと環境設定	1
	C=3	MMCの初期化時に、リセットと環境設定し、非活性化	1
B=2	C=2	MMCの初期化時に、環境設定	1
D=2	C=3	MMCの初期化時に、環境設定し、非活性化	1
B=3		MMCの初期化時に、活性状態ならば、非活性化	1
D=0		セキュリティ処理後に、非活性化しない	1
D=1		セキュリティ処理後に、非活性化する	1



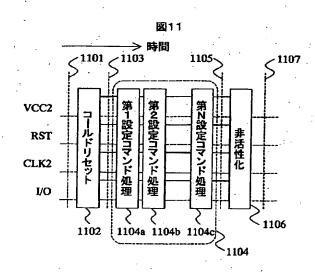
【図17】



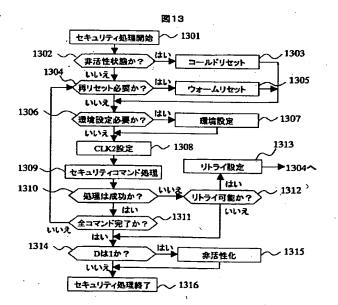
[図10]



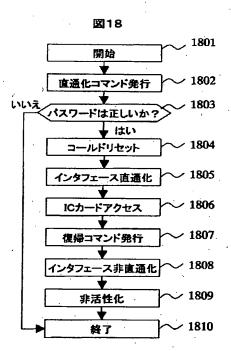
【図11】



【図13】

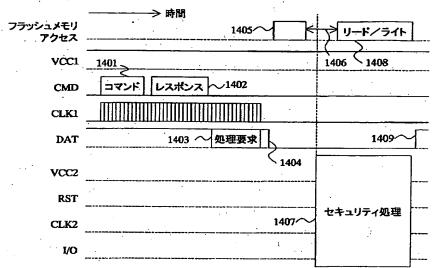


【図18】



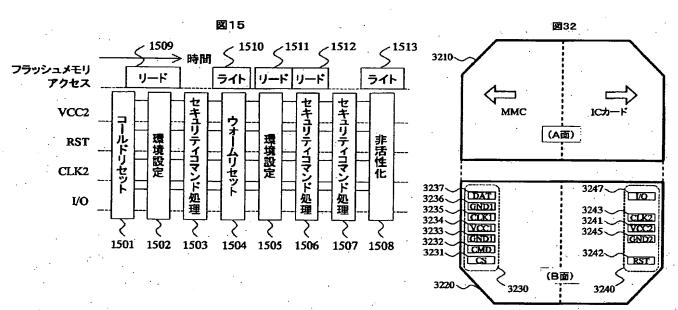
【図14】

図14



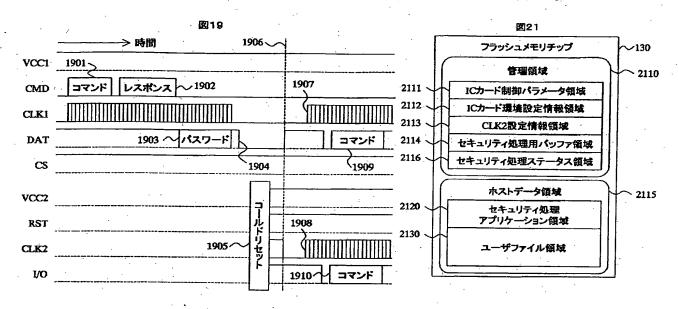
【図15】

【図32】

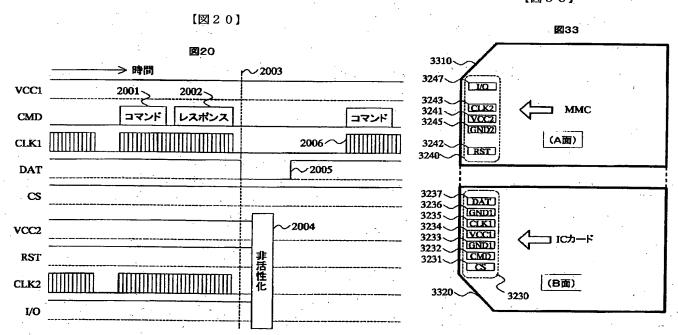


【図19】

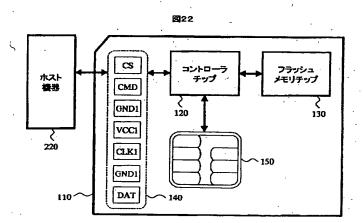
[図21]



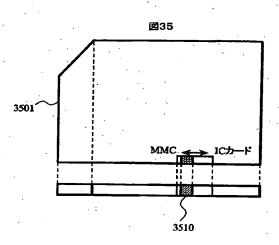
【図33】



【図22】

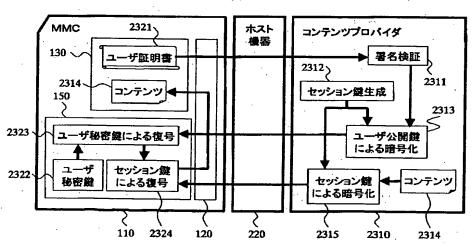


【図35】



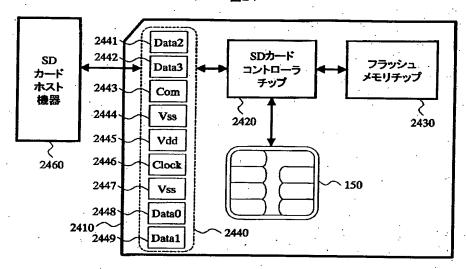
【図23】

図23



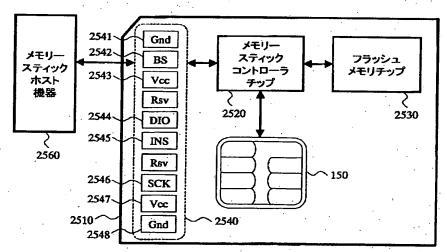
[図24]

図24



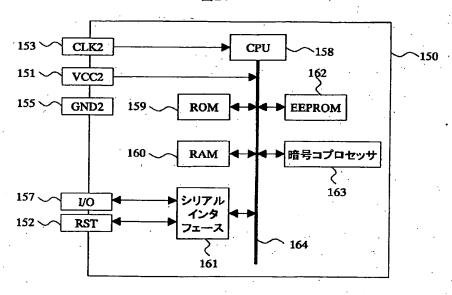
【図25】

図25



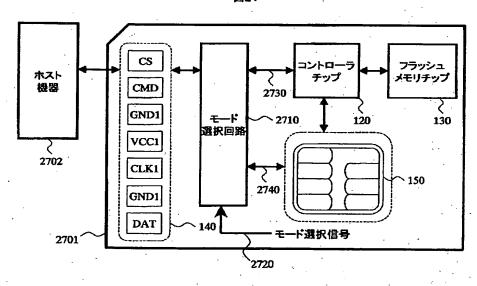
【図26】

図26



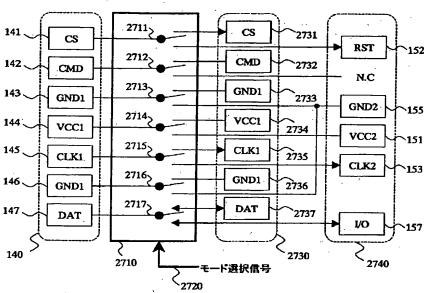
#### 【図27】

図27



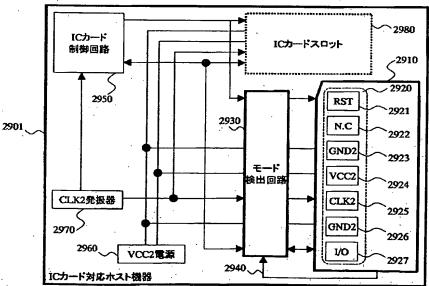
【図28】

図28



【図29】

図29

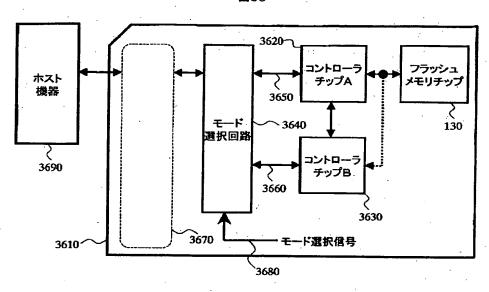


[図30] 【図31】 . 図30 図31 2920 カード挿入開始 2910, RST スイッチ状態決定 (3010, 3020, 3030) **3102** N.C 2710 モード 選択回路 GND2 **/ 3103** モード選択信号確定 2701 VCC2 3104 VCC/GND接続 3107 CLK2 `MMC モード判定 GND2 3010 3109 ICカード I/O 3106 コントローラチップ 信号線(2730)接続 ICチップ 信号線(2740)接続 **3108** 2940 **/ 3110** 終了

3410 (a) MMC 3310 (b) ICカード 3320 3431 3431 3320

[図36]

図36



#### フロントページの続き

(72)発明者 片山 国弘

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株

式会社日立製作所半導体グループ内

Fターム(参考) 5B025 AE00 AE10

5B035 AA11 AA13 BB09 CA07 CA11

**CA22** 

5B058 CA13 CA23 CA26 CA27 KA02 KA04 KA21 KA31 YA20

# This Page is inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS
IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
BLURED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLORED OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REPERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
□ OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.
As rescanning documents will not correct images problems checked, please do not report the problems to the IFW Image Problem Mailbox